# <u>BỘ THÔNG TIN VÀ TRUYỀN THÔNG</u> HỌC VIÊN CÔNG NGHỆ BƯU CHÍNH VIỄN THÔNG

\_\_\_\_\_\*\*\*\*\*\*



# **BÁO CÁO**

MÔN HỌC: THỰC TẬP CƠ SỞ

Giảng viên: Ngô Xuân Bách

Sinh viên: Phan Trung Hưng

Mã sinh viên: B19DCCN330 Lớp: D19CQCN06-B

Số điện thoại: 0364605959

<u>Hà Nội 2022</u>

# MỤC LỤC

MỤC LỤC	1
Phần 1	2
Bài tập 1: Cài đặt 10 thuật toán	2
1. Thuật toán Sắp xếp chọn (C++ / Java)	2
2. Thuật toán Phân tích thừa sốNT (C++ / Java)	3
3. Thuật toán Tìm kiếm nhị phân (C++ / Python)	4
4. Hàng đợi ưu tiên (bài toán nối dây) (C++ / Python)	5
5. Thuật toán Sinh tổ hợp Ngược (C++ / C#)	7
6. Thuật toán Sinh hoán vị (C++ / C#)	9
7. Thuật toán Dãy con tăng dài nhất(QHĐ) (C++)	
8. Thuật toán Sàng nguyên tố (C++)	11
9. Thuật toán Dijkstra (C++)	13
10. Thuật toán Quân hậu (C++)	15
Phần 2	17
Bài tập 2: Lập trình với cơ sở dữ liệu	17
Chọn đề tài: Cơ sở dữ liệu với Website quản lý bài viết (Blog Onlin	ne) 17
1. Giới thiệu về quản lý bài viết Blog online	17
2. Phân tích yêu cầu	17
3. Thiết kế cơ sở dữ liệu;	20
4. Sử dụng ngôn ngữ SQL viết truy vấn (insert, update, delete, o	count,
thống kê)	24
5. Xây dựng ứng dụng với CSDL đã xây dựng	25
Phần 3	39
Bài tập 3: Máy tính và điều khiển thiết bị	39
3.1 Kiến trúc và các thành phần cơ bản của máy tính	39
3.2. Nguyên lý hoạt động của hệ điều hành	43
Phần: PHỤ LỤC	
Phần Code: Cài đặt 10 thuật toán	48

## Phần 1

## Bài tập 1: Cài đặt 10 thuật toán

- 1. Thuật toán Sắp xếp chọn.
- +) Mô tả thuật toán:
- Thuật toán sắp xếp chọn sẽ sắp xếp một mảng bằng cách đi tìm phần tử có giá trị nhỏ nhất (giả sử với sắp xếp mảng tăng dần) trong đoạn chưa được sắp xếp và đổi cho phần tử nhỏ nhất đó với phần tử ở đầu đoạn chưa được sắp xếp.
  - Ý tưởng: Danh sách chứa các phần tử sẽ được chia làm hai phần.
  - + Phần ở bên trái là phần được sắp xếp (sort list)
  - + Phần ở bên phải là phần chưa được sắp xếp (unsorted list).
- => Tại mỗi bước lặp của thuật toán, phần tử nhỏ nhất ở mảng con chưa được sắp xếp sẽ được di chuyển về đoạn đã sắp xếp.

Ban đầu chưa được sắp xếp thì phần **sorted list** sẽ trống và phần **unsorted list** sẽ chứa tất cả các phần tử ban đầu.

Phần tử nhỏ nhất trong list sẽ được chọn và tráo đổi với vị trí đầu tiên trong list, tiếp đến sẽ là vị trí nhỏ thứ hai tiếp tục được tráo đổi ngay sau vị trí nhỏ nhất.

## +) Giả mã:

# +) Ứng dụng

- Sắp xếp chọn là một trong những thuật toán đơn giản. Nó thực hiện công việc so sánh các phần tử trong danh sách. Sau đó sắp xếp và trả về một danh sách theo chiều tăng hoặc giảm dần.
  - Thuật toán sắp xếp chọn được sử dụng trong các trường hợp:

#### Phan Trung Hung – B19DCCN330

- Mảng có ít phần tử
- •Chi phí hoán đổi không thành vấn đề
- Kiểm tra tất cả các phần tử là bắt buộc
- +) Độ phức tạp: O(n²)
- +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++ và Java
- Tham khảo: https://freetuts.net/thuat-toan-sap-xep-chon-selection-sort-2931.html

# 2. Thuật toán Phân tích thừa sốNT

## +) Mô tả thuật toán:

- Tích các thừa số nguyên tố chính là phép nhân giữa các số với nhau trong đó tất cả các số đều là **số nguyên tố**. Ví dụ:10 = 2 \* 5. Trong đó 2 và 5 là các số nguyên tố.
- Mục tiêu của bài toán là: Nhập vào một số nguyên dương N, hãy phân tích số N thành tích các thừa số nguyên tố(chính là phần phía sau dấu bằng).
- **Ý tưởng**: chỉ cần thực hiện chia số N cho các số nguyên tố trong đoạn [2; N]. Với mỗi số nguyên tố đó, đếm số lần mà số N chia hết. Tất nhiên, sau mỗi lần chia cho số i, số N của chúng ta sẽ giảm đi i lần. Chừng nào N chưa bằng 1, ta tiếp tục quá trình chia.

## ⇒ Cải tiến thuật toán:

- Chỉ cần thực hiện chia số N trong khoảng từ [2; sqrt(n)], và chia như ý tưởng trên. Vì nếu số N chia hết cho 1 số trong khoảng từ [2; sqrt(n)], thì cũng chia hết cho 1 số trong khoảng từ [sqrt(n), n].
- Khi số N chia tới sqrt (n), N sau khi chia nếu = 1 thì giống như thuật toán ban đầu, nếu N != 1, thì lúc đó N chắc chắn là 1 số nguyên tố, và kết thúc thuật toán.
  - Mục đích: giảm độ phức tạp tính toán
  - +) Cài đặt:

```
void ThuaSoNTo(long long n){
   //chay tu 2 -> sqrt(n): so i nho nhat ma n chia het se la so ngto
   for(long i=2;i<=sqrt(n);i++) {
      int dem=0;
      while(n%i==0){
            dem++;
            n/=i;
      }
      //neu dem != 0 thi in ra cac thua so ngto + so mu (dem)
      if(dem!=0){
            cout<<i<<"^"<<dem<<" x ";
      }
    }
}
//ket qua n sau vong for = 1 hoac = 1 so ngto
    if(n!=1)
      cout<<n<<"^1";      //chi can in so ngto cuoi cung
}</pre>
```

# +) Úng dụng

Vấn đề phân tích thừa số nguyên tố cũng khá được quan tâm trong lập trình thi đấu, và nó còn có một số ứng dụng khác trong số học.

Nhiều giao thức mã hoá khóa dựa trên việc phân tích các số nguyên lớn này để giảm thời gian tính toán.

+)  $\mathbf{D}$  $\hat{\mathbf{o}}$  phức tạp:  $O(n\log(n))$ 

+) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++ và Java

Tham khảo: https://cachhoc.net/2017/05/31/phan-tich-thua-nguyen/

# 3. Thuật toán Tìm kiếm nhị phân

# +) Mô tả thuật toán:

- Một cách tìm kiếm đơn giản hơn rất nhiều so với thuật toán tìm kiếm tuần tự (linear search) có độ phức tạp lớn lên tới  $\overline{O(n)}$ , không khả thi để thực hiện tìm kiếm trên một mảng lớn. Để giải quyết bài toán này chúng ta sẽ sử dụng thuật toán **tìm kiếm nhị phân** (**binary search**), đây là thuật toán phổ biến để tìm kiếm vị trí một phần tử trong một mảng đã sắp xếp.
- Cho một danh sách arr[] đã được sắp xếp gồm n phần từ, viết một hàm đưa ra vị trí của phần từ x trong mảng.
- Ý tưởng: Để triển khai thuật toán này hãy chắc chắn rằng mảng đã được sắp xếp.Do tính chất mảng đã sắp xếp, công việc tìm kiếm phần tử x có thể triển khai như sau:
  - 1. Xét đoạn mảng arr[left...right] cần tìm kiếm phần tử x. Ta so sánh x với phần tử ở vị trí giữa của mảng(mid = (left + right)/2). Nếu:
  - 2. Nếu phần tử arr[mid] = x. Kết luận và thoát chương trình.

- 3. Nếu arr[mid] < x. Chỉ thực hiện tìm kiếm trên đoạn arr[mid+1...right].
- 4. Nếu arr[mid] > x. Chỉ thực hiện tìm kiếm trên đoạn arr[left...mid-1].
- 5. Nếu ko tìm thấy mid, trả về 1. Kết quả trong mảng ko chứa giá trị x cần tìm.

## +) Giả mã:

```
int TKNhiPhan(int arr[], int n, int xCanTim){
  int left = 0, right = n-1;
  while(left <= right){
    //mid là vi tri chia đôi của mảng
    int mid = (leftl + right)/2;
    if(xCanTim == arr[mid])
        return mid;
    else if(xCanTim < arr[mid])
        right = mid-1;
    else
        left = mid+1;
  }
  return -1;
}</pre>
```

# +) Úng dụng

Thuật toán tìm kiếm nhị phân với độ phức tạp tính toán nhanh, được sử dụng rất nhiều trong thực tế cho phép tìm kiếm vị trí của một phần tử trong một mảng đã được sắp xếp.

Nếu việc tìm kiếm tuần tự từ trên xuống dưới mất nhiều thời gian, thì tìm kiếm nhị phân sẽ tìm rất nhanh và giảm số lần tìm kiếm trên phần tử.

Thuật toán hay được sử dụng trong kế toán: tìm kiếm thông tin người dùng, hoặc giá trị nào đó với số lượng lớn.

- +) Độ phức tạp: tốt nhất là O(1), trung bình cũng là O(log2n), trường hợp xấu nhất là O(n)
  - +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++ và Python

Tham khảo: <a href="https://freetuts.net/thuat-toan-tim-kiem-nhi-phan-2634.html">https://freetuts.net/thuat-toan-tim-kiem-nhi-phan-2634.html</a>

# 4. Hàng đợi ưu tiên (bài toán nối dây)

- +) Mô tả thuật toán:
- Phát biểu bài toán nối dây:
  - + Cho n dây với chiều dài khác nhau. Cần nối các dây lại với nhau thành một dây.
  - + Chi phí nối hai dây lại với nhau được tính bằng tổng độ dài hai dây.

- + Nhiệm vụ của bài toán là tìm cách nối các dây lại với nhau thành một dây sao cho **chi phí nối** các dây lại với nhau là **ít nhất.** 
  - **Ví dụ:** Số lượng dây là 4; Độ dài dây L[]={4, 3, 2, 6}
    - Dây số 3 nối với dây số 2 => 3 dây với độ dài 4, 5, 6.
    - Dây độ dài 4 nối với dây độ dài 5 => 2 dây với độ dài 6, 9.
    - Nối hai dây còn lại 6+9 =15.
    - $\Rightarrow$  Tổng chi phí nhỏ nhất là 5 + 9 + 15 = 29.
- Hàng đợi ưu tiên hay **Priority Queue** là một loại hàng đợi đặc biệt, trong đó mỗi phần tử được liên kết với một mức độ ưu tiên và được thực thi theo mức độ ưu tiên đó.
- Sự khác biệt giữa Priority Queue và hàng đợi thông thường: Trong một hàng đợi thông thường, quy tắc vào trước ra trước được thực hiện, trong khi đó, trong hàng đợi ưu tiên, các giá trị được lấy dựa trên cơ sở mức độ ưu tiên. Phần tử có mức ưu tiên cao nhất sẽ ra trước.
- Ý tưởng: sử dụng hàng đợi ưu tiên **Priority Queue** để giải quyết bài toán. Ở bài toán này, độ ưu tiên là **tăng dần**, mục đích để **pop** ra 2 phần tử đầu tiên của Priority Queue. Cộng tổng giá trị 2 phần tử này và **push** lại vào Priority Queue. Khi push vào, hàng đợi ưu tiên sẽ lại tự động sắp xếp các phần tử trong queue theo thứ tự tăng dần.
  - +) Giả mã:
  - ❖ Input: n: số lượng dây; L[] : chi phí nối dây.
  - ❖ Output: Chi phí nối dây nhỏ nhất.

# +) Ứng dụng hàng đợi ưu tiên

- Úng dụng hàng đợi ưu tiên để lập lịch công việc. Khi ta có một hàng đợi với N công việc, mỗi công việc đều có độ ưu tiên của riêng nó. Nếu công việc có độ ưu tiên cao nhất sẽ được hoàn thành trước và xóa bỏ khỏi hàng đợi, hoặc có thể thêm các công việc vào danh sách để quản lí tốt.

- Tìm chi phí nối dây nhỏ nhất
- Để cân bằng tải và xử lý các ngắt trong hệ điều hành.
- Để triển khai trong việc nén dữ liệu Huffman.
- +) Độ phức tạp: Mảng hàng đợi ưu tiên: Pop O(1); Top O(1); Push O(n)
- +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++ và Python

Tham khảo: slide chương 4. Tham lam (Cấu trúc dữ liệu giải thuật - thầy N.M.Son)

# 5. Thuật toán Sinh tổ hợp Ngược

- +) Mô tả thuật toán:
- Phương pháp sinh có thể áp dụng để giải bài toán liệt kê tổ hợp đặt ra nếu như hai điều kiên sau thoả mãn:
  - Có thể xác định được một thứ tự trên tập các cấu hình tổ hợp cần liệt kê. Từ đó có thể biết được cấu hình đầu tiên và cấu hình cuối cùng trong thứ tự đó.
  - Xây dựng được thuật toán từ một cấu hình chưa phải cấu hình cuối, sinh ra được cấu hình kế tiếp nó.
  - Mô tả chung của thuật toán sinh

```
<Xây dựng cấu hình đầu tiên>;
(repeat)
  <Đưa ra cấu hình đang có>;
  <Từ cấu hình đang có sinh ra cấu hình kế tiếp nếu còn>;
(until <hết cấu hình>;)
```

- Thuật toán sinh tổ hợp. Bài toán này giúp ta liệt kê được tất cả các tổ hợp chập K của N phần tử. Khi liệt kê, ta sẽ ưu tiên hiển thị các phần tử theo tổ hợp đã được sắp xếp theo kiểu từ điển. Như vậy nếu ta đang có một dãy x đại diện cho một tập con, nếu x là cấu hình kết thúc có nghĩa là tất cả các phần tử trong x đều đã đạt tới giới hạn trên thì quá trình sinh kết thúc, nếu không thì ta phải sinh ra một dãy x mới tăng dần thoả mãn vừa đủ lớn hơn dãy cũ theo nghĩa không có một tập con k phần tử nào chen giữa chúng khi sắp thứ tự từ điển.
- => **Thuật toán sinh tổ hợp ngược** được cải tiến lên từ thuật toán sinh tổ hợp chập K của N phần tử. Chỉ thay đổi **cấu hình hết thúc** và việc **giảm** các phần tử thay vì tăng như sinh tổ hợp xuôi
- Ví dụ: sinh ngược chập 3 của 5 phần tử ta được lần lượt là: 345, 245, 235, 234 145, 135, 134, 125, 124, 123
  - Ý tưởng:

- Khởi tạo cấu hình ban đầu: mảng arr chứa các k phần tử: k, k-1, k-2, ...,1.
- Tìm vị trí mà tại đó phần tử [i] chưa đạt cấu hình cuối (a[1] != 1 && a[k] = k).
- Nếu tìm thấy, giảm [i]--; và các phần tử sau nó tính từ trái sang phải giảm dần:
   [k] = n, [k-1] = n-1, ... Lần lượt cho tới khi arr[k] = k thì dừng.
- Nếu không tìm thấy thì đã đạt cấu hình cuối, nghĩa là tất cả các phần tử trong x đều đã đạt tới giới hạn trên thì quá trình sinh kết thúc (đánh dấu = false để thoát).

#### +) Cài đặt:

```
void SinhToHopNGUOC(int arr[], int n, int k){
    int i=k, tmp=n;
    //lặp cho tới khi gặp cấu hình kết thúc là arr[1] = 1
    while(arr[i] == arr[i-1]+1){
        i--;
    }
    //dững khi lặp hết các phần tử hoặc gặp cấu hình kết thúc arr[1] = 1
    if(i==1 && a[1]==1)
        dd=false;
    else{
        //nếu ko thì [i] giảm dần
        arr[i]--;
        //các phần tử sau giảm dần từ phải qua trái
        for(int j=k; j>i; j--){
            arr[j] = tmp;
            tmp--;
        }
    }
}
```

# +) Ứng dụng

+ Đối với những bài toán xác suất thống kê, tìm các cấu hình, hoán vị, tổ hợp, chỉnh hợp, từ ba bài toán trên ta có thể tuỳ biến và sử dụng được để góp phần xử lý cho những bài toán lớn và phức tạp hơn.

Theo wikipedia: https://vi.wikipedia.org/wiki/Toán\_học\_tổ\_hợp

- + Úng dụng nghiên cứu về các cấu hình kết hợp các phần tử của một tập hợp có hữu hạn phần tử. Các cấu hình đó là các hoán vị, chỉnh hợp, tổ hợp,... các phần tử của một tập hợp.
  - + Giải quyết các bài toán Toán học tổ hợp
  - + Liên quan đến cả khía cạnh giải quyết vấn đề lẫn xây dựng cơ sở lý thuyết
  - +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++ và C#

Tham khảo: <a href="https://v1study.com/giai-thuat-va-lap-trinh-phuong-phap-sinh-generation.html#gsc.tab=0">https://v1study.com/giai-thuat-va-lap-trinh-phuong-phap-sinh-generation.html#gsc.tab=0</a>

## 6. Thuật toán Sinh hoán vị

#### +) Mô tả thuật toán:

- Mô tả chung của thuật toán sinh

```
<Xây dựng cấu hình đầu tiên>;
(repeat)
  <Đưa ra cấu hình đang có>;
  <Từ cấu hình đang có sinh ra cấu hình kế tiếp nếu còn>;
(until <hết cấu hình>;)
```

- Hoán vị sẽ sinh ra phải lớn hơn hoán vị hiện tại, hơn thế nữa phải là hoán vị vừa đủ lớn hơn hoán vị hiện tại theo nghĩa không thể có một hoán vị nào khác chen giữa chúng khi sắp thứ tự.
  - Như vậy hoán vị đầu tiên sẽ là (1, 2, ..., n). Hoán vị cuối cùng là (n, n-1, ..., 1).
  - Ví dụ: hoán vị 3 phần tử 123 lần lượt là: 123 ,132, 213, 231, 312, 321
    hoán vị 5 phần tử 12345 lần lượt là: 12345, 12354, 12435, 12453, 12534, ... 54321

## - Ý tưởng:

- Bước 1: Tìm vị trí k lớn nhất thoả Ak<Ak+1, nếu không tìm được thì đây là hoán vị cuối cùng, dừng thuật toán.
- Bước 2: Tìm vị trí L lớn nhất thoả Ak<AL</li>
- Bước 3: Đổi chỗ 2 phần tử Ak và AL.
- Bước 4: Đảo ngược mảng trong đoạn (Ak+1,Ak+2,...,An).

#### +) Cài đặt:

```
void SinhHoanVi(int arr[], int n){
   int i = n-1;
   //cấu hình kết thúc khi arr[1] = n
   //vòng lặp so sánh từ phải qua trái tìm vị trí đứng trước bé hơn đứng sau
   while(arr[i] > arr[i+1])
    //dừng khi là phần tử cuối cùng hoặc arr[1] = n
   if(i==0)
        dd=0:
    else{
        int j=n;
       //tìm vị trí bên phải arr[i] lớn hơn nhỏ nhất so với arr[i]
       //để đối chỗ với arr[i]
       while(arr[i] > arr[j])
            j--;
        swap(arr[i], arr[j]);
       int l=i+1, r=n;
       //đảo ngược mảng trong đoạn bên phải so với arr[i]
       while(l<r){
           swap(arr[1], arr[r]);
           1++; r--;
```

# +) Úng dụng

- + Đối với những bài toán xác suất thống kê, tìm các cấu hình, hoán vị, tổ hợp, chỉnh hợp, từ ba bài toán trên ta có thể tuỳ biến và sử dụng được để góp phần xử lý cho những bài toán lớn và phức tạp hơn
- + Thực hiện số lần đổi chỗ và tìm các trạng thái đổi chỗ trong các bài toán thực tế như đổi chỗ ngồi học sinh, đổi chỗ các thành phần, đổi chỗ hoặc kiểm tra đổi chỗ các mã gen với nhiều trang thái.
  - +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++ và C#

Tham khảo: <a href="https://vietcodes.github.io/algo/permute">https://vietcodes.github.io/algo/permute</a>

Tham khảo: Slide cấu trúc dữ liệu và giải thuật thầy N.M.Son

# 7. Thuật toán Dãy con tăng dài nhất(QHĐ)

#### +) Mô tả thuật toán:

- Dãy con tăng dài nhất là một trong những bài toán QHĐ kinh điển, tìm ra dãy con nào thỏa 2 điều kiện: tăng dần và có độ dài là lớn nhất..
  - Phát biểu bài toán:

Cho dãy số A có N phần tử, bài toán yêu cầu tìm dãy con dài nhất của dãy A sao cho phần tử sau của dãy con luôn lớn hơn phần tử trước. Dãy con của một dãy số là dãy có được sau khi loại bớt một số phần tử, các phần tử khác giữ nguyên vị trí.

Nói cách khác, dãy con tăng của A là một dãy A(i1), A(i2), ..., A(ik) thỏa mãn i1 < i2 < ... < ik và A(i1) < A(i2) < ... < A(ik).

- Ví du: mång có 7 phần tử: 3 4 -1 0 6 2 3
- => Dãy con tăng dài nhất là gồm 4 phần tủ: -1 0 2 3
- Ý tưởng:

Công thức truy hồi:

+ Giả sử với i chạy từ n về 0, ta cần tính L[i]: độ dài dãy con tăng dài nhất bắt đầu tại  $a_i$ . L[i] được tính trong điều kiện L[i + 1], L[i + 2], ..., L[n + 1].

Cách cài đăt:

+ Gọi F(i) là dãy con tăng dài nhất kết thúc ở A(i), ta có công thức tính:

```
F(1)=1; F(i)=max\{F(j)+1\}
```

- + Với j thỏa mãn  $1 \le j < i \text{ và } A(j) < A(i)$ .
- => Kết quả bài toán là max{F}.
- +) Giả mã:

```
int result = 1;
for (int i=1; i<=n; i++) {
    f[i] = 0;
    for (int j=0; j<i; j++) if (a[j] < a[i]) {
        f[i] = max(f[i], f[j] + 1);
    }
    result = max(result, f[i]);
}</pre>
```

# +) Ứng dụng

- Tìm các chuỗi tăng dài nhất trong 1 danh sách theo 1 tiêu chí nào đó.
- Bài toán thực tế như cách xếp hàng các học sinh theo chiều cao hoặc tìm 1 dãy theo tiêu chí trong danh sách lẫn lôn.
  - +) Độ phức tạp: O(N^2)
  - +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++

Tham khảo: <a href="https://vietcodes.github.io/algo/lis">https://vietcodes.github.io/algo/lis</a>

- 8. Thuật toán Sàng nguyên tố
- +) Mô tả thuật toán:

- Số nguyên tố là số nguyên dương có duy nhất 2 ước phân biệt là 1 và chính nó. Số nguyên tố nhỏ nhất là số 2.
- Sàng nguyên tố: dùng để tìm các số nguyên tố nhỏ hơn hoặc bằng số nguyên NN nào đó. Dựa theo lý thuyết về số nguyên tố: Một số nguyên tố là số chỉ có 2 ước là 1 và chính nó. Do vậy, nếu ta xác định được số x là số nguyên tố, ta có thể kết luận mọi số chia hết cho x đều không phải số nguyên tố. Do đó ta đã loại bỏ được rất nhiều số mà không cần kiểm tra.

Nguyên lí hoạt động của sàng là vào mỗi lần duyệt, ta chọn một số nguyên tố và loại ra khỏi sàng tất cả các bội của số nguyên tố đó mà lớn hơn số đó. Sau khi duyệt xong, các số còn lại trong sàng đều là số nguyên tố.

- Ví dụ: Số 2 là số nguyên tố => các số 4, 6, 8, 10, ... không phải số nguyên tố.
  Số 3 là số nguyên tố => các số 9, 15, 21, ... không phải số nguyên tố. (Do 6, 12, 18 đã bi loại ở số 2)
  - Ý tưởng: Thuật toán sàng nguyên tố thực hiện như sau:
  - + Bước 1: Tạo mảng đánh dấu cho tất cả các phần tử từ 2 đến N và mặc định tất cả đều là số nguyên tố
  - + Bước 2: Xét số đầu tiên tìm được là số nguyên tố giả sử x, đánh dấu tất cả các ước của x: 2x, 3x, 4x,... trong đoạn [x, N] không phải số nguyên tố.
  - + Bước 3: Tìm số tiếp theo được đánh dấu là số nguyên tố trong [x, N]. Nếu không còn số nào, thoát chương trình. Nếu còn, gán nó bằng x và lặp lại bước 2.
    - + Bước 4: Khi kết thúc giải thuật, các số không bị đánh dấu là các số nguyên tố

#### +) Cài đặt:

```
void SangNguyenTo(int n){
   bool sang[n+1];
    //đánh dấu tất cả các ptử mảng = true là số nguyên tố, loại bỏ ptử thứ 0 và 1
    for(int i=0; i<=n; i++)
        sang[i]=true;
    sang[0]=sang[1]=false;
    //xét lần lượt các ptu mảng được đánh dấu.
    for(i=2; i <= sqrt(n); i++){
        if(sang[i]==true){
            //nếu ptu hien tai = true là số nguyên tố
            //thì tất cả ptu 2*i, 3*i, ... ko la số ngtố, đánh dâu là false
            for(int j=2; j<=n/i; j++)</pre>
                sang[i*j]=false;
    //sau khi sàng kết thúc, các ptu = true sẽ là các số nguyên tố
    for(i=0;i<=n;i++){
       if(sang[i]==true)
         cout<<i<<" ";
```

## +) Úng dụng

- Úng dụng của sàng số nguyên tố trong bài toán phân tích ra thừa số nguyên tố
- Nó còn có thể được sử dụng để kiểm tra một số nguyên nhỏ hơn hoặc bằng N hay không.
- Nhanh chóng liệt kê các số nguyên tố hoặc tìm 1 số nguyên tố trong 1 khoảng nhất định.

## +) Độ phức tạp:

- Số lần lặp của vòng lặp trong là:
- Khi i=2, vòng lặp trong lặp N/2 lần.
- Khi i=3, vòng lặp trong lặp N/3 lần.
- ... tiếp tục cho tới khi gặp N
- Độ phức tạp tổng: N.(1/2+1/3+1/5+...)=O(NlogN)
- +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++

Tham khảo: https://vnoi.info/wiki/translate/he/Number-Theory-2.md

## 9. Thuật toán Dijkstra

## +) Mô tả thuật toán:

- Các bài toán về tìm đường đi ngắn nhất và biến tướng của nó luôn xuất hiện rất nhiều trong các cuộc thi lập trình thi đấu bởi sự đa dạng trong cách đưa ra đề bài và sử dụng. Một trong những thuật toán tìm đường đi ngắn nhất được sử dụng phổ biến đó là thuật toán Dijkstra.
- Dijkstra là **thuật toán đường đi ngắn nhất**. Thuật toán Dijkstra được sử dụng để tìm khoảng cách ngắn nhất của tất cả các nút từ nút bắt đầu đã cho. Nó tạo ra cây đường đi ngắn nhất từ một nút nguồn một cách hợp lý, bằng cách tiếp tục thêm các nút một cách tham lam sao cho tại mọi điểm mỗi nút trong cây có khoảng cách tối thiểu từ nút bắt đầu đã cho.
- Thuật toán Dijkstra là một **tham lam** phương pháp sử dụng một thực tế toán học rất đơn giản để chọn một nút ở mỗi bước.

Trong trường hợp đồ thị G=(V,E,w) có trọng số trên các cạnh không âm, ta có thuật toán Dijkstra để tìm đường đi ngắn nhất từ đỉnh xuất phát s tới các đỉnh khác của đồ thị.

# - Ý tưởng của thuật toán:

Ta có mảng kc[u] là khoảng cách ngắn nhất từ đỉnh s tới đỉnh u trên đồ thị. Ban đầu kc[s] = 0, các giá trị khác bằng dương vô cực. Ta sẽ lấy đỉnh u có kc[u] nhỏ nhất vào thời điểm hiện tại, và sử dụng khoảng cách của nó để cập nhật khoảng cách ngắn nhất

của các đỉnh xung quanh. Với một đỉnh u bất kì, vì nó được cập nhật bởi các đường đi ngắn nhất của các đỉnh xung quanh nó, nên bản thân đường đi của nó cũng là ngắn nhất.

Các bước thực hiện chính:

- 1. Đánh dấu đỉnh ban đầu (đỉnh nguồn) là 0 và các đỉnh còn lại là vô cùng.
- 2. Gọi đỉnh chưa xét với giá trị đánh dấu nhỏ nhất là C (current node).
- 3. Với mỗi đỉnh kề N (neighbour) với đỉnh C: Cộng giá trị đang đánh dấu của đỉnh C với trọng số của cạnh nối đỉnh C với đỉnh N. Nếu được kết quả nhỏ hơn giá trị đang đánh dấu ở đỉnh N ta cập nhật giá trị đánh dấu cho đỉnh N mới.
  - 4. Đánh dấu đỉnh \$C\$ đã xét xong.
  - 5. Nếu vẫn còn đỉnh chưa xét, lặp lại bước 2.

## +) Giả mã:

```
void Dijkstra(Graph, source):
   dist[source] := 0
                                        // Khoảng cách từ nguồn đến nguồn được đặt thành 0
   for each vertex v in Graph:
                                        // vòng lặp để khởi tạo
       if v ≠ source
          dist[v] := infinity
                                        // Hàm khoảng cách từ nguồn đến mỗi nút, đặt thành vô cùng
       add v to 0
                                        // Tất cả các nút ban đầu trong O
                                        // Khi ở vòng lặp chính
   while O is not empty:
      v = vertex in Q with min dist[v] // Trong lần chạy đầu tiên, đỉnh này là nút nguồn
       remove v from O
       for each neighbor u of v: // Nơi người hàng xóm u vẫn chưa được xóa khỏi Q
       dist[u] = min(dist[u], dist[v] + length(v, u)
   return dist[]
end function
```

- +) Úng dụng: Một số ứng dụng của thuật toán Dijkstra trong thực tế:
  - Được sử dụng trong định tuyến với một chương trình con trong các thuật toán đồ thị hay trong công nghệ Hệ thống định vị toàn cầu (GPS).
  - Tìm đường đi ngắn nhất trên bản đồ.
  - Úng dụng trong mạng xã hội.
  - Úng dụng trong hệ thống thông tin di động
  - Úng dụng trong hàng không
  - Úng dụng cho tìm điểm hạ cánh cho máy bay ngắn nhất,...
- +) Độ phức tạp: Thuật toán Dijkstra bình thường sẽ có độ phức tạp là O(n^2+m), do ta phải duyệt n lần (đối với n đỉnh), mỗi lần duyệt lại phải duyệt qua n đỉnh để tìm đỉnh có kc[u] nhỏ nhất.
  - +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++

Tham khảo: <a href="https://vi.tutorialcup.com/interview/algorithm/dijkstra-algorithm.htm#Time\_complexity\_Onn">https://vi.tutorialcup.com/interview/algorithm/dijkstra-algorithm.htm#Time\_complexity\_Onn</a>

Tham khảo: https://viblo.asia/p/thuat-toan-dijkstra-va-ung-dung-aWj53zgQl6m

## 10. Thuật toán Quân hậu

#### +) Mô tả thuật toán:

- Bài toán 8 quân hậu là một ví dụ nổi tiếng về việc dùng các phương pháp thử và phương pháp quay lui. Một quân hầu trên bàn cờ có thể di chuyển theo hàng ngang, cột dọc và 2 đường chéo.
- Phát biểu bài toán: Cho một bàn cờ có kích thước  $N \times N \ (N \ge 1)$ , Bạn có thể đặt đúng N quân hậu lên bàn cờ (mỗi ô chỉ chứa tối đa một quân hậu), hãy đưa ra cách đặt N quân hậu sao cho không có 2 quân hậu nào ăn được nhau, nói cách khác là trên mỗi hàng, một cột, mỗi đường chéo của bàn cờ chỉ chứa tối đa một quân hậu.

# - Ý tưởng:

- Đầu tiên ta đặt quân hậu thứ nhất vào các cột trên hàng 1 (có n cách đặt).
- Thử đặt quân hậu 2 vào từng cột ở hàng 2 sao cho không bị quân hậu 1 khống chế.
   Với mỗi vị trí của quân hậu này ta lại thử đặt quân hậu thứ ba vào các cột sao cho không bị các quân hậu trước khống chế.
- Sau khi đặt xong quân hậu thứ tám thì in ra một cách đặt.
- Cách kiểm tra một ô vuông có nằm trong tầm ngắm của các quân hậu trước đó hay không:
  - Sử dụng mảng boolean c để đánh dấu các cột của bàn cờ (c[i] = true nếu trên cột i chưa đặt quân hậu nào)
  - Sử dụng màng bool c1 để đánh dấu các đường chéo song song với đường chéo chính của bạn cờ (c[i j + N -1] = true, nghĩa là đường chéo đi qua ô(i, j) và song song với đường chéo chính chưa được đặt quân hậu nào.
  - Sử dụng màng bool c2 để đánh dấu các đường chéo song song với đường chéo phụ của bạn cờ (c[i + j - 2] = true, nghĩa là đường chéo đi qua ô(i, j) và song song với đường chéo phụ chưa được đặt quân hậu nào.
- => Sau tìm xong vị trí của quân hậu thứ N thì ta output trường hợp này và tiếp tục trường hợp khác.

#### +) Cài đặt:

```
//hàm kiểm tra các trường hợp đặt Hậu có thỏa mãn ko, trả về true nếu thỏa mãn
bool Check(int c, int r){
   for(int i=1; i<c ;i++)</pre>
       if(a[i] == r \mid\mid abs(a[i]-r) == abs(i-c))
       return false;
   return true;
//hàm quay lui quân hâu
void Try(int i,int n){
   for(int j=1; j<=n; j++){ //đặt ậu vào các cột từ 1 đến 8
       if(Check(i, j)){ //nếu có thể thì đặt Hậu vào
           a[i] = j;
                       //kiểm tra đủ n ô thì output kết quả đó
           if(i==n)
              HienThi(n);
                            //tiếp tục quay lui các trường hợp khác
           Try(i+1, n);
```

# +) Úng dụng

- Trong lập trình AI, bài toàn N quân Hậu là một trong những bài toán cơ bản, thường được dùng để đánh giá sức mạnh của một thuật toán.
- Ngoài ra bài toán N quân Hậu cũng được ứng dụng trong nhiều lĩnh vực khác. Theo wikipedia
  - +)  $\mathbf{D\hat{o}}$  phức tạp:  $O(n^n)$ .
  - +) Code: dưới phần phụ lục bằng ngôn ngữ C++

Tham khảo: <a href="https://giaithuatlaptrinh.github.io/Quay-lui/">https://giaithuatlaptrinh.github.io/Quay-lui/</a>

Tham khảo: <a href="https://nguyenvanhieu.vn/bai-toan-xep-hau/">https://nguyenvanhieu.vn/bai-toan-xep-hau/</a>

## Phần 2

# Bài tập 2: Lập trình với cơ sở dữ liệu

Chọn đề tài: Cơ sở dữ liệu với Website quản lý bài viết (Blog Online)

# 1. Giới thiệu về quản lý bài viết Blog online.

## +) Blog online là gì?

- **Blog** là một website thông tin riêng hoặc nhật ký trực tuyến, với cách trình bày các bài viết mới nhất được đưa lên đầu. Người viết blog có thể là cá nhân hay một nhóm nhỏ, thể hiện cái nhìn chủ quan của họ về một chủ đề nhất định, viết về những điều ho thích.
- Về cơ bản, blog là một trang web được sử dụng để liệt kê các bài đăng trên blog theo thứ tự thời gian.
- Một blog có nội dung gần đây nhất được hiển thị đầu tiên, tiếp theo là nội dung đã cập nhật trước đó.
- Trong một blog có nhiều chuyên mục và bài viết được viết bởi một số lượng lớn các tác giả khác nhau cung cấp thông tin.

# +) Hệ thông quản lý bài viết blog online

- Hệ thống quản lý bài viết đã phát triển cho phép người dùng tạo blog của riêng họ, nơi người dùng có thể công bố ý kiến của riêng họ.
  - Trong hệ thống này có các quản trị viên chăm sóc Blog.
- Nếu bất kỳ ai muốn đăng bài trước tiên họ sẽ phải tạo một blog mới cũng như một tài khoản trang web.
  - Các bài viết có thể được xác minh bởi các quản trị viên.
  - Có danh sách danh mục nơi các bài viết có thể được lưu theo danh mục liên quan.
  - Mọi người có thể thích, bình luận và chia sẻ các bài viết

# 2. Phân tích yêu cầu

# 2.1. Mô tả hệ thông quản lý bài viết

- Cấu trúc của blog sẽ có thanh tiêu đề, menu, đăng nhập, đăng kí thông tin.
- Trang chủ chứa tất cả những bài viết mới nhất, những comment của mọi người.
- Sidebar thường là để thêm thông tin về mạng xã hội, những bài viết đặc biệt hoặc những bài viết được xem nhiều nhất.

- Mỗi người dùng khi đăng kí hoặc đăng nhập đều có thể tạo các bài viết mới cho cá nhân và mọi người cùng xem. Đồng thời có thể comment, bình luận, thả reaction cho các bài viết của mình cũng như của người khác.
- Người dùng viết bài đăng nào, sẽ được phép thêm, sửa, xóa bài đăng của người đó. Người dùng comment bình luận ở bài nào, sẽ được phép thêm, sửa, xóa bình luận của người dùng đó.
- Nếu là quản trị viên có thể quản lí người dùng blog như thêm, sửa, xóa, cập nhật thông tin người dùng. Quản trị viên cũng có thể thêm, sửa, xóa, cập nhật thông tin các bài viết blog trên trang chủ. Quản trị viên cũng có thể thêm sửa xóa, cập nhật tất cả bình luận của tất cả người dùng trên trang chủ.

# 2.2. Mục đích và yêu cầu:

- Xây dựng một hệ thống website để tất cả mọi người dùng có thể chia sẻ những thông tin hữu ích, những trải nghiệm hoặc cảm xúc cá nhân lên một hế thông, qua đó kết nối người dùng thông qua các bài viết đó.
  - Với người dùng: phân quyền thành 2 nhóm chính là Admin và User.

#### \* Admin:

- + Admin có thể quản lí số lượng, thông tin User khi đăng nhập đăng kí
- + Có thể thêm, sửa, xóa thông tin User trong hệ thống website.
- + Có thể quản lí và biết tất cả các bài việt của các cá nhân trên trang chủ của hệ thống.
- + Có thể thêm, sửa, xóa, cho hiển thị, cập nhật tất cả những bài viết, sắp xếp các bài viết theo mục địch của quản trị viên.
- + Tính năng bình luận cũng được Admin quản lý, có thể sửa, xóa của bất kì User trên bất kì bài viết nào.

#### \* User

- + User có thể truy cập hệ thống website mọi lúc mọi nơi, và đọc, xem các bài viết mới nhất từ cộng đồng và các thông tin của quản trị viên.
- + Mọi người dùng đều có thể tạo mới tài khoản đăng kí, đăng nhập vào hệ thống để sử dụng hệ thống.
- + Mọi người dùng đều có thể tạo bài viết trên hệ thống (nếu ko bị admin thu hồi quyền truy cập)
  - + Có thể xem tất cả các bài viết của hệ thống được gắn ở trang chủ.
- + Có thể bình luận tất cả các bài viết trên trang chủ. Và có thể chỉnh sửa, xóa bình luận của chính người dùng đó.

# - Với hệ thống website:

- + Hiển thi tất cả danh sách người dùng cho quản tri viên
- + Hiển thị tất cả các bài viết cho mọi người có link vào hệ thống
- + Chỉ khi đăng nhập hoặc đăng kí mới được có thêm các chức năng như: tạo mới bài viết, bình luận bài viết, thêm xóa, sửa bài viết và bình luận. Lọc các bài viết theo yêu câu.

# 2.3. Các trang và chức năng của hệ thống:

## - Trang chủ:

- + Chứa tất cả các bài viết của các user và admin, gồm có tiêu đề, ngày giờ đăng, thông tin người dùng đăng, nội dung bài đăng. Theo **thứ tự mới nhất.**
- + Khi Click vào từng bài viết, người dùng đăng bài đó có thể chỉnh sửa, xóa bài đăng cũng như trả lời các bình luận.
- + Khi Click vào từng bài viết, người dùng khác có thể bình luận bài viết đó, và cũng có thể chỉnh sửa các bình luận của chính người dùng đó.

#### - Bình luận:

+ Người dùng được bình luận qua câu văn hoặc văn bản được lưu vào hệ thống và chỉ định ở bài viết đó.

## - Chỉnh sửa bài đăng:

+ Admin hoặc người đăng bài đó sẽ được chỉnh sửa bài viết đó theo nhu câu.

# - Tạo bài viết mới:

- + Mọi người dùng khi đăng nhập có thể tạo 1 bài viết mới và được lưu vào hệ thống, hiển thị ở trang chủ cùng với tên người đăng.
- + 1 bài viết mới bao gồm: tiêu đề, nội dung, và hình ảnh kèm theo bài viết, và thông tin người dùng sẽ được gắn theo.

# - Lọc bài viết:

- + Mọi người dùng khi đăng nhập đều có thể dùng chức năng này
- + Người dùng có thể lọc các bài viết thông qua các từ khóa nhập vào theo chiều mới nhất hoặc cũ nhất.

## - Quản lý người dùng:

- + Chỉ có Admin mới có chức năng này
- + Admin có thể lọc tất cả người dùng thông qua các từ khóa, các tên nhu cầu vào theo chiều từ điển xuôi và ngược của bảng chữ cái.
- + Khi Click vào 1 user, admin sẽ nhận được tất cả thông tin của user đó, và có thể cấp quyền cho người dùng đó bằng cách chặn hoặc bỏ chặn dùng hệ thống.

#### - Đăng kí:

#### Phan Trung Hung - B19DCCN330

- + Mọi người dùng đều có thể đăng kí 1 tài khoản để truy cập vào hệ thống và cho cả những lần đăng nhập sau.
  - Đăng nhập:
  - + Mọi người dùng sau 1 lần đăng kí sẽ có thể truy cạp vào hệ thống để sử dụng
- + Mỗi lần đăng nhập hệ thống sẽ giữ phiên đăng nhập của người dùng đó, và sử dụng hệ thống, cho tới khi đăng xuất khỏi hệ thống (thông qua session)
- 3. Thiết kế cơ sở dữ liệu;

Sử dụng MySQL tạo database: csdlblog

+) Bảng User chứa:

-id: INT (PK)

-user\_name: VARCHAR(45)

-role: VARCHAR(45)

-password: VARCHAR(255)

-deactive: INT

+) Bảng Post chứa:

-id: INT

-user id: INT

-title: VARCHAR(2000)

**-img: VARCHAR**(1000)

-content\_post: VARCHAR(5000)

-created\_time: TIMESTAMP(3)

-updated\_time: TIMESTAMP(3)

+) Bảng Comment chứa:

Id: INT

user\_id: INT

user\_name: VARCHAR(45)

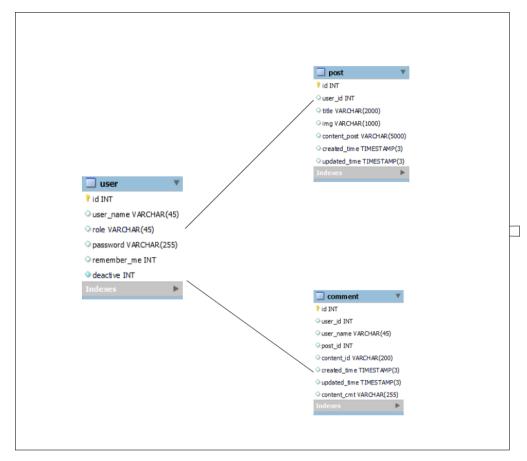
post\_id: INT

content\_id: VARCHAR(200)

created\_time: TIMESTAMP(3)

updated\_time: TIMESTAMP(3)

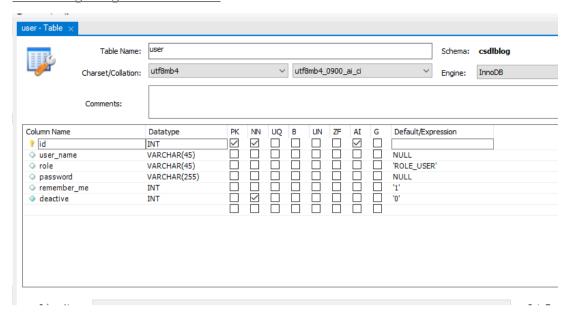
content\_cmt: VARCHAR(1000)

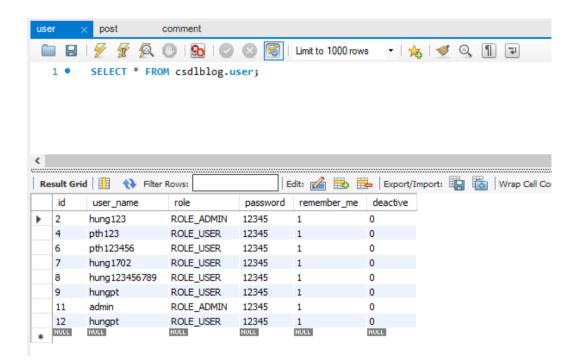


# Các thực thể:

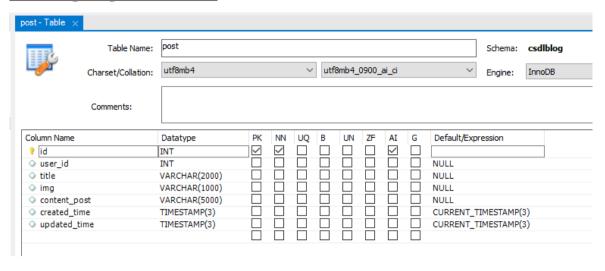
- +) user (id, user\_name, role, password, remember\_me, deactive)
- +) post (id, user\_id, title, img, content\_post, created\_time, updated\_time)
- +) comment (id, user\_id, user\_name, post\_id, content\_id, created\_time, updated\_time, content\_cmt)
- \*) Hình ảnh một sỗ dữ liệu sẵn các bảng trong MySQL:
  - +) Bång user

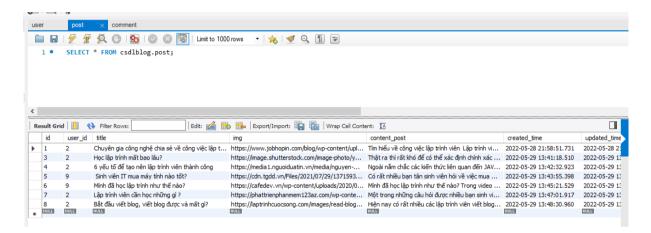
#### Phan Trung Hung – B19DCCN330



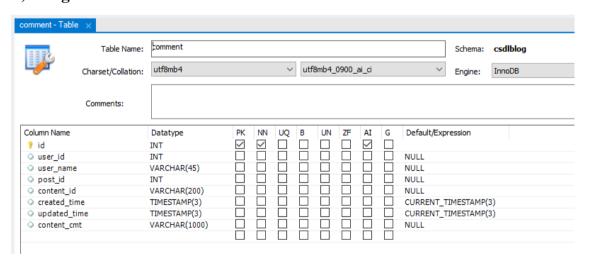


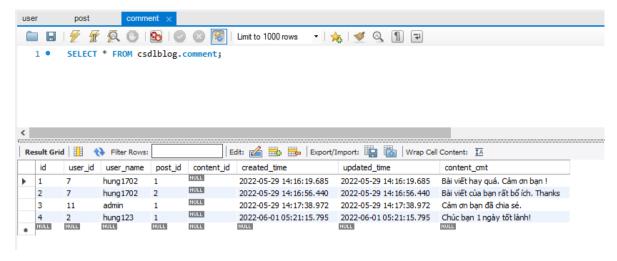
#### +) Bång post





#### +) Bång comment





- 4. Sử dụng ngôn ngữ SQL viết truy vấn (insert, update, delete, count, thống kê)
- +) Lệnh truy vấn với bảng user:
  - Lấy ra các user:

SELECT \* FROM csdlblog.user;

- Lấy ra 1 user với user\_name:

SELECT \* FROM csdlblog.user WHERE user\_name = 'hung123';

- Thêm mới 1 user

INSERT INTO csdlblog.user (user\_name, password) VALUES ('phanhung', '12345');

- Cập nhật 1 user với user\_name:

UPDATE csdlblog.user SET user\_name = 'hungpt' WHERE (id = 12);

- Xóa 1 user

DELETE from user WHERE id = 12;

- +) Lệnh truy vấn với bảng post:
  - Lấy ra tất cả bài viết:

SELECT \* FROM csdlblog.post;

- Lấy ra một bài viết theo id:

SELECT \* FROM csdlblog.post WHERE id = 5;

- Chén 1 bài post vào bảng:

INSERT INTO csdlblog.post (user\_id, title, img, content\_post) VALUES(10, 'Titleabc', 'abc.png', 'This is contend of title');

- Cập nhật 1 bài viết:

UPDATE post set title= 'Titleabc', img = 'abc.png', content\_post = 'This is contend of title' WHERE id = 6;

- Xóa 1 bài việt:

DELETE from post WHERE id = ?

- +) Lệnh truy vấn với bảng comment
  - Lấy ra các comment bài viết theo id bài viết

SELECT \* FROM csdlblog.comment WHERE post\_id = id

- Thêm 1 comment theo id bài viết.

INSERT INTO csdlblog.comment (user\_id, user\_name, post\_id, content\_cmt) VALUES (?,?, ?, ?)

- 5. Xây dựng ứng dụng với CSDL đã xây dựng
  - 5.1. Các công nghệ sử dụng:
  - + Backend: ngôn ngữ Java, các công nghệ Java Spring Boot, Jdbc Template.
  - + Frontend: Html, css, thư viên của thymeleaf
  - + Database: sử dụng kết nối qua MySQL
  - + IDE: Intellij IDEA JetBrains
  - + Chay trên localhost cổng 9000: http://localhost:9000/
  - => Sử dụng mô hình **MVC** (**model view controller**) để xây dựng website
  - 5.2. Xây dựng website
  - \*) Phần Data:
  - +) Tạo các file Repository thao tác đến Database sử dụng Jdbctemplate
- + CommentRepository: hàm lấy ra dánh sách các bình luận và bài viết và hàm lưu bình luân vào database
- + **PostRepository**: lấy ra tất cả bài viết, lọc các bài viết hoặc lấy ra theo yêu cầu, xóa, sửa và cập nhật bài viết
- + **UserRepository**: lấy ra thông tin người dùng, tìm kiếm người dùng, thêm, sửa, xóa người dùng hoặc chặn người dùng, cập nhật người dùng
  - +) Tạo các file Model đại diện cho từng model trong ứng dụng

- + **model User**: chứa các thuộc tính của Bảng user trong database như tên đăng nhập, mật khẩu, phân quyền role cho user và admin
- + **modle Post**: chứa các thuộc tính và các dữ liệu cho bài viết như tiêu đề, nội dung, link ảnh
- + **modle Comment**: chứa các thuộc tính về người bình luận, ngày giờ và nội dung bình luận, cập nhật bình luân

## \*) Phần Controller:

#### +) HomeController

- **GetMapping** / : trả về giao diện trang chính hiển thị danh sách các bài viết, các chức năng của hệ thống
- +) **PostController**: Chỉ người dùng tạo ra bài viết hoặc admin của hệ thống mới có quyền chỉnh sửa và xoá bài viết
- **GetMapping /post/{id}** : Trả về giao hiện hiển thị ra thông tin chi tiết của bài viết với id tương ứng
- **PostMapping /createNewPost**: Lưu thông tin bài viết người dùng vừa đăng tải vào database
- **GetMapping /editPost/{id}** : Trả về form chỉnh sửa thông tin chi tiết bài viết với id tương ứng
- GetMapping /deletePost/{id} : Xoá bài viết với id tương ứng nếu là chủ nhân hoặc admin
- PostMapping /filter: Tìm kiếm và hiển thị các bài viết phù hợp với yêu cầu tìm kiếm của người dùng
- +) **AdminController**: Dành riêng cho người dùng có role là Admin, có thể quản lý người dùng
- **GetMapping** /**manage** : Trả về giao diện quản lý người dùng bao gồm danh sách người dùng và form thống kê tìm kiếm người dùng
- **GetMapping /user/{id}** : Trả về giao diện hiển thị chi iết thông tin về người dùng có id tương ứng
  - GetMapping /banUser/{id}: Cấm người dùng có id tương ứng khỏi hệ thống
  - PostMapping /searchUser: Tìm kiếm người dùng tương ứng với form search

#### +) CommentController

- **GetMapping /comment/{id}** : Lấy ra các comment tương ứng với bài post có id tương ứng

- **PostMapping /comment**: đăng tải comment tương ứng lên và lưu vào database nếu chưa đăng nhập đẩy sang trang login để người dùng đăng nhập với có quyên comment

## +) LoginController

- **PostMapping /signin**: xác thực thông tin username, password của người dùng nếu chính xác lưu thông tin người đang đăng nhập vào session và trả về giao diện home
- **GetMapping /logou**: Thoát người dùng đang đăng nhập khỏi hệ thống và xoá thông tin người dùng khỏi session

## +) RegisterController

- **PostMapping /register**: Tạo mới người dùng sau khi xác thực thông tin phù hợp thì lưu xuống database vào lưu thông tin người dùng vào session và trả về giao diên home
  - \*) Tạo các templates bằng file html để hiển thị giao diện:
    - home.html : để vào trang home giao diện hiện ra list các bài post của hệ thống
    - signup.html : để hiện thị form đăng ký người dùng
    - login.html : để hiển thị form đăng nhập người dùng
    - filterPost.html : để hiện thị trang tìm kiếm filter về các bài post phù hợp
    - formComment.html : để hiện thi trang tạo comment mới
    - formPost.html : để hiện thi trang tạo post mới
    - manage.html : hiển thị ra trang tìm kiếm filter về các user phù hợp
    - userDetail.html : hiển thị ra thông tin chi tiết về người dùng
    - +) Các components html:
      - footer.html: phần footer của trang web
      - header.html : phần header của trang web
      - posts.html: phần list ra các bài viết
      - users.html: phần list ra các user
  - \*) Trong application.properties
  - chỉ đinh url của database: url=jdbc:mysql://localhost/csdlblog
  - chỉ định username của db: username=root
  - chỉ định password của db: password=admin
  - \*) Trong pom.xml:

thêm dependencies tương ứng.

- 5.3. Một số hình ảnh trong file code
  - 5.3.1. Hình ảnh demo 1 số file phần Back end
- Tổng thể các file code của website và file pom.xml: cài đặt kết nối database.

```
### Rounded ### Ro
```

- HomeController (demo)

- LoginController (demo)

```
| The Content of Conte
```

- Model: class user

```
| Inspect | Secretary | Secret
```

- repository: interface của userRepository:

- UserRepository: thực thi interface IUserRepository: chứa các lệnh truy vấn

- Interface IUserService

- UserService: kế thừa interface IUserService

```
| Para |
```

- RoleConstaint: phân quyền cho user và admin

# 5.3.2. Một số hình ảnh demo phần front end

- Phần components: file header.html: chứa thông tin phần header của trang

```
√html lang="en
> .mvn
                                                                                                                                                                                                                                                              xmlns:th="http://www.thymeleaf.org" xmlns="http://www.w3.org/1999/xhtml">
                                                                                                                                                                                                                                                          <link rel="stylesheet" th:href="@{css/main.css}">
                                  com.example.websiteblog

controller

model

repository
                                      > lapository
> lapository
> lapository
> lapository
= service
> lapository
= service
=
                                                                                                                                                                                                                                                         <div class="topnav">
     <a class="active" th:href="@{/}">Home</a>
                                                                                                                                                                                                                                                                            <span th:if="${currentUser} != null"</pre>
                                                                                                                                                                                                                                                                                         <a class="left" th:href="@{/createNewPost}">New Post</a>
                                                                                                                                                                                                                                                                           <span th:if="${currentUser} != null">
                                                footer.html
                                                                                                                                                                                                                                                                                        <a class="left" th:href="@{/filter}">Filter Post</a>
                                            posts.html
users.html
error.html
                                                                                                                                                                                                                                                                          <a class="left" th:href="@{/manage}">Manage User</a>
                                                                                                                                                                                                                                                                          signup.html
                                                                                                                                                                                                                                                                           <span th:if="${currentUser} != null">
    <a class="right" th:text="'Welcome ' + ${currentUser.userName}"></a>
```

- Trang chủ: file **home.htm**: chứa thư viên của thymeleaf và cấu hình các file thuộc phần **components** 

- Trang đăng nhập: file login.html

- Trang chủ: phần list các bài viết hiển thị ở trang chủ: file postDetail.html

- Trang thêm mới bài viết new post: file formPost.html

- Trang Comment: file formComment.html

- Trang lọc bài viết: filterPost.html

- Trang quản lý người dùng (dành cho admin): file userDetail.html

```
| Project | Proj
```

- Trang lọc người dùng (chỉ dành cho admin): file mange.html

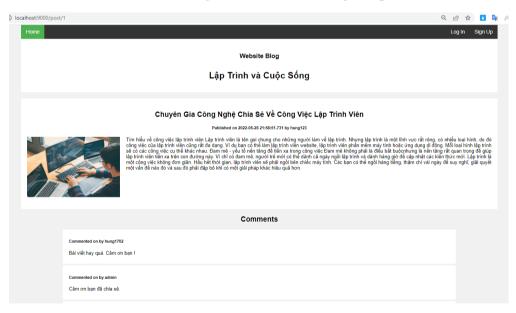
```
| Websteblogapplication | Post | Post
```

# 5.4. Một số hình ảnh Demo hệ thống website trên localhost: Blog Lập trình và Cuộc sống.

+ Khi có link vào hệ thống (chưa đăng nhập):

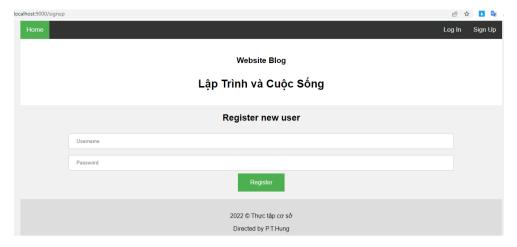


+ Click vào 1 bài viết ở trang chủ (khi chưa đăng nhập):

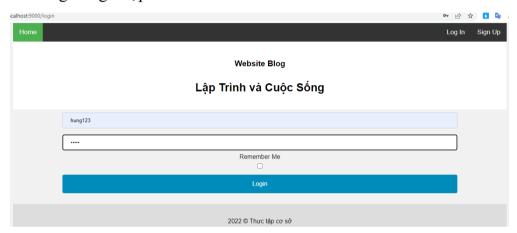


+ Trang đăng kí:

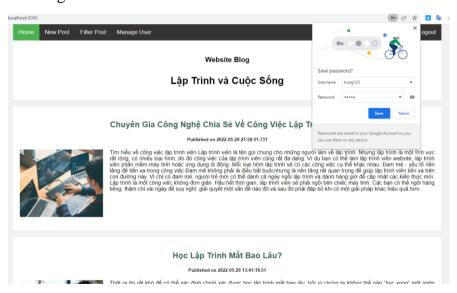
#### Phan Trung Hung – B19DCCN330



## + Trang đăng nhập



## + Trang home:

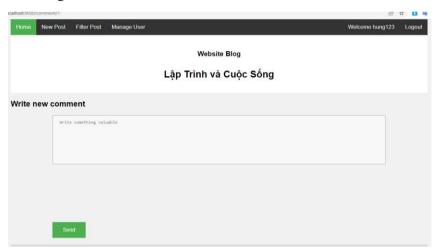


+ Trang thông tin chi tiết bài viết:

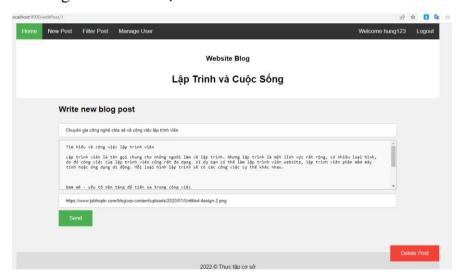
#### Phan Trung Hung – B19DCCN330



## + Trang comment:



+ Trang chỉnh sửa hoặc xóa bài viết:



+Trang New Post:

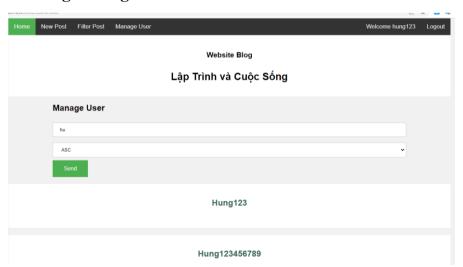
#### Phan Trung Hung – B19DCCN330



# + Trang filter post:



## + Trang Manage user:



## Phần 3

## Bài tập 3: Máy tính và điều khiển thiết bị

- Trình bày kiến trúc và các thành phần cơ bản của máy tính.
- Trình bày nguyên lý hoạt động của hệ điều hành

### 3.1 Kiến trúc và các thành phần cơ bản của máy tính

### A. Kiến trúc của máy tính

### +) Máy tính là gì?

Máy tính (Computer) là một thiết bị điện tử được lập trình để nhận dữ liệu đầu vào và xử lý nó với một tập hợp các lệnh gọi là chương trình mục đích cuối cùng là để tạo ra kết quả đầu ra.

Máy tính được thiết kế để thực thi các ứng dụng và cung cấp nhiều giải pháp thông qua các thành phần phần cứng và phần mềm tích hợp. Và máy tính hoạt động được nhờ vào sự trợ giúp của các chương trình và biểu diễn các số thập phân thông qua một chuỗi các chữ số nhị phân.

Kể từ khi ra đời, máy tính đã trở thành một phần không thể thiếu trong cuộc sống hằng ngày. Đóng vai trò như một công cụ phục vụ cho nhu cầu học tập, làm việc và giải trí, máy tính chính "cộng sự" hoàn hảo của con người.

## +) Hai yếu tố không thể thiếu của máy tính

Hai yếu tố quan trọng mà bất kỳ máy tính nào cũng phải có, đó chính là: phần cứng và phần mềm.

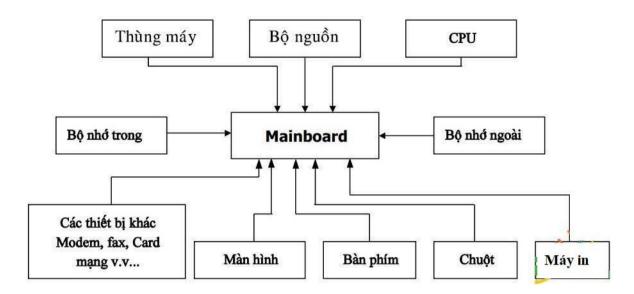
## - Phần cứng (Computer Hardware)

Bao gồm các bộ phận của máy tính có cấu trúc vật lý, nghĩa là người dùng có thể cầm nắm hoặc chạm vào. Đây còn là các thiết bị điện tử chính yếu để cấu tạo nên một chiếc máy tính. Chẳng hạn như: màn hình, bàn phím, chuột, CPU, RAM,...

## - Phần mềm (Computer Software)

Bao gồm toàn bộ mã lập trình (Programming code) được cài đặt trong ổ cứng máy tính hoặc mainboard. Phần mềm có khả năng ra lệnh để máy tính thực hiện các nhiệm vụ khác nhau.

## B. Các thành phần cơ bản của máy tính



Sơ đồ các thành phần linh kiện máy tính

### +) Các thành phần chính của máy tính

#### - Bộ xử lý trung tâm (CPU)

Bộ xử lý trung tâm CPU (Central Processing Unit) được xem là não bộ của máy tính với nhiệm vụ chính là xử lý các chương trình vi tính, dữ kiện đầu vào của máy tính và xử lý tất cả các lệnh mà CPU nhận được từ phần cứng và phần mềm chạy trên laptop hay máy tính.

CPU là thành phần quan trọng nhất của máy tính, là linh kiện nhỏ nhưng đắt nhất trong máy vi tính.



#### - Bo mạch chủ (Mainboard)

Bo mạch chủ hay còn gọi là mainboard/ Motherboard (hay còn được gọi tắt là Mobo hoặc Main) là một bảng mạch in đóng vai trò liên kết các thiết bị thông qua các đầu cắm hoặc dây dẫn phù hợp.



Nhờ có bo mạch chủ, các linh kiện mới có thể hoạt động và phát huy tối đa công năng đạt tới hiệu quả như mong muốn của chiếc máy tính. Đặc biệt, đây còn là thành phần quyết định tuổi thọ của máy tính.

### - Bộ xử lý đồ họa (GPU)

GPU là viết tắt của Bộ xử lý đồ họa, nó là một bộ xử lý chỉ dành riêng cho các hoạt động xử lý đồ họa hoặc tính toán "dấu phẩy động". Một trong những chức năng chính của GPU là giảm tải cho CPU (Bộ xử lý trung tâm), đặc biệt khi chạy các ứng dụng đồ họa chuyên sâu như trò chơi độ phân giải cao hoặc ứng dụng đồ họa 3D.



Bên cạnh trò chơi nặng về xử lý, bộ xử lý đồ họa cũng rất có ích cho những nhà sáng lập mô hình 3D, thiết kế nội thất,... Nói chung, thành phần này có chức năng xử lý tất tần tật những gì liên quan đến hình ảnh, video hiển thị trên màn hình.

## - Bộ nhớ trong (RAM/ROM)

RAM (**Random Access Memory**) hay bộ nhớ truy cập ngẫu nhiên của máy tính được sử dụng làm nơi lưu trữ tạm dữ liệu và lệnh thực thi của hệ điều hành và các ứng dụng trước khi ghi chúng lên ổ cứng khi kết thúc phiên làm việc

ROM (**Read-only Memory**) hay còn được gọi là bộ nhớ trong điện thoại hoặc dung lượng lưu trữ. Có chức năng lưu trữ các tệp chương trình, hệ điều hành, thông tin dữ liệu,.. trên thiết bị và tồn tại dưới dạng những chip nhớ.



Vai trò của RAM là tạm ghi nhớ những nhiệm vụ cần làm để CPU xử lý nhanh hơn. Thông thường, tốc độ truy xuất trên RAM sẽ cao hơn so với ổ cứng hoặc các thiết bị lưu trữ khác như: đĩa quang, thẻ nhớ.

ROM chính là bộ nhớ trong với đặc trưng sở hữu các dữ liệu đã được cài đặt sẵn và các chương trình giúp thiết bị khởi động ở những lần tiếp theo.

## - Ô cứng (HDD, SSD)

Thành phần cuối cùng đóng vai trò cực kỳ quan trọng của máy tính đó chính là ổ cứng. Đây được xem là nơi lưu trữ toàn bộ dữ liệu, phần mềm và hệ điều hành của người dùng. Những loại máy tính hiện đại sử dụng ổ đĩa cứng (HDD) hoặc ổ cứng thể rắn (SSD).



Khác với bộ nhớ tạm RAM, ổ cứng có khả năng ghi nhớ toàn bộ dữ liệu dù bạn bật hay tắt máy tính. Khi máy tính khởi động, hệ điều hành và ứng dụng từ ổ cứng sẽ được chuyển sang bộ nhớ RAM để chạy.

Đơn vị đo dung lượng lưu trữ của ổ cứng là Gigabyte (GB). Thông thường, một ổ cứng có thể chứa từ 500GB đến hơn 1 Terabyte (1.000GB).

## +) Các thành phần phụ của máy tính:

- **Thùng máy**: là nơi để gắn các thành phần của máy tính thành khối như nguồn, Mainboard, Card v.v... có tác dụng bảo vệ máy tính.
- **Bộ nguồn**: là nơi cung cấp hầu hết hệ thống điện cho các thiết bị bên trong máy tính.
- **Bộ nhớ ngoài**: là nơi lưu trữ dữ liệu và chương trình gián tiếp phục vụ cho CPU, bao gồm các loại: đĩa mềm, đĩa cứng, CDROM, v.v... Khi giao tiếp với CPU nó phải qua một thiết bị trung gian (thường là RAM).
- **Màn hình (Monitor)**: Là thiết bị đưa thông tin ra giao diện trực tiếp với người dùng. Đây là thiết bị xuất chuẩn của máy vi tính.
- **Bàn phím (Keyboard):** Thiết bị nhập tin vào giao diện trực tiếp với người dùng. Đây là thiết bị nhập chuẩn của máy vi tính.
  - Chuột (Mouse): Thiết bị điều khiển trỏ giao diện trực tiếp với người sử
  - Máy in (Printer): Thiết bị xuất thông tin ra giấy thông dụng nhất.
- Các thiết bị như Card mạng, Modem, máy Fax,... phục vụ cho việc lắp đặt mạng máy tính và các chức năng khác.

# 3.2. Nguyên lý hoạt động của hệ điều hành

## A. Hệ điều hành là gì

- Hệ điều hành là một phần mềm máy tính, nhưng không giống như các phần mềm quen thuộc chúng ta hay dùng hàng ngày như trình duyệt, trình soạn thảo văn bản hay trình biên tập file. Hệ điều hành là tập hợp của các chương trình có chức năng quản lý phần cứng cũng như cung cấp các dịch vụ cần thiết cho các phần mềm khác hoạt động.
- Ngoài ra, hệ điều hành hầu hết sẽ che giấu đi những xử lý tính toán phức tạp, tính toán việc sử dụng tài nguyên cũng như cung cấp các chức năng về cách ly, để tránh tối đa xung đột giữa phần cứng với phần mềm, và tạo một vài lớp bảo vệ tránh tấn công từ bên ngoài (điển hình nhất là Firewall)
  - Hệ điều hành có 3 thành phần chính là

- + File system (các tập tin hệ thống )
- + **Scheduler** (bộ lập lịch)
- + **Device driver** (trình điều khiển thiết bị ).
- Có 3 yếu tố cấu thành hệ điều hành bao gồm:
- + **Abstraction** (yếu tố trừu tượng: gồm có process, thread, file, socket và memory)
  - + **Mechanisms** (yếu tố cơ chế: gồm có create, schedule, open, write, allocate)
  - + **Policies** (yếu tố chính sách: gồm có LRU và EDF)

## B. Các hoạt động của hệ điều hành

## 1. Quản lý tiến trình

- Một tiến trình về cơ bản là một chương trình đang ở trong trạng thái thực thi. Việc thực thi của các tiến trình buộc phải diễn ra theo kiểu tuần tự. Đơn giản là, danh sách các chương trình muốn thực thi sẽ được điền vào một tệp văn bản và khi máy tính hoạt động, nội dung của tệp trở thành thứ tự thực thi các tiến trình tương ứng, nội dung của tệp sẽ được thay đổi theo thời gian.
- Khi một chương trình được nạp vào bộ nhớ và trở thành một tiến trình, nó có thể được chia thành bốn phần Stack, Heap, Data và Text. Trong đó:
  - + **Stack:** Chứa dữ liệu tạm thời, thường chỉ chứa dữ liệu dùng trong thời gian rất ngắn hoặc dùng một lần.
  - + **Heap**: Đây là vùng bộ nhớ được cấp phát động cho một tiến trình trong thời gian thực thi.
  - + **Data**: Chứa các biến global (biến dùng chung ở cấp toàn bộ chương trình) và static (loại biến dùng chung ở cấp struct).
  - + **Text**: Bao gồm hoạt động hiện tại được biểu thị bằng giá trị của Program Counter và nội dung của các thanh ghi trên vi xử lý.
- Khi một tiến trình thực thi, nó có thể đi qua các trạng thái khác nhau. Nhìn chung, một tiến trình có thể có một trong năm trạng thái sau đây tại một thời điểm:
  - + Start: Trạng thái khi một tiến trình được tạo hoặc được khởi động lần đầu tiên.
  - + **Ready**: Tiến trình đang chờ để được chuyển cho vi xử lý.
  - + **Running**: Trạng thái thực thi của tiến trình, khi bộ lập lịch Scheduler đã chuyển nó cho vi xử lý, vi xử lý sẽ tiến hành thực hiện các tính toán hoặc chỉ dẫn trên nó.

- + **Wait**: Trạng thái này xảy ra nếu tiến trình cần chờ một tài nguyên để có thể sử dụng, như chờ người dùng nhập liệu hoặc chờ tệp tin đang sử dụng bởi tiến trình khác.
- + **Terminated**: Xảy ra khi một tiến trình đã xử lý xong hoặc bị ngắt bởi yêu cầu từ hệ thống hoặc người dùng, trạng thái này cũng có thể được gọi là Exit.

### 2. Cơ chế lập lịch

- Scheduling (lập lịch) là nhiệm vụ của bộ xử lý, nó sẽ tiến hành loại bỏ các tiến trình đang chạy khỏi CPU và lựa chọn một danh sách tiến trình khác trên cơ sở một chiến lược cụ thể. Ngoài các hàng đợi theo trạng thái, hệ điều hành còn duy trì một số hàng đợi như:
  - + Job queue: Hàng đợi lưu trữ mọi tiến trình đang ở trong hệ thống
  - + Ready queue: Chứa các tiến trình mới được khởi tạo.
  - + **Device queue**: Nếu một tiến trình cần chờ để có thể sử dụng thiết bị I/O thì được đưa vào đây.
- Một số chính sách thường sẽ được sử dụng để lập lịch bao gồm **FIFO**, **Round Robin** hoặc **Priority**,... Theo như trên hình, khi một tiến trình rời khỏi Ready queue để bắt đầu thực thi, nó có thể có 4 khả năng:
  - + Request I/O: tiến trình cần xử lý liên quan đến đọc ghi => Sẽ được chuyển vào Device queue.
  - + Timeout: tiến trình đã dùng hết thời gian được cấp phép bởi CPU, sẽ được đưa trở lại vào Ready queue để đợi đến lượt tiếp theo.
  - + Fork child: tiến trình tạo ra tiến trình con để tiếp tục xử lý, thường là các tiến trình phức tạp hoặc cần xử lý đồng thời nhiều công việc.
  - + Interrupt: tiến trình bị gián đoạn do một vấn đề nào đó đột ngột phát sinh.

# 3. Luồng và xử lý đồng bộ

- Luồng (hay Thread) là một quy trình thực hiện thông qua mã tiến trình, một tiến trình có thể có nhiều luồng thực hiện song song. Nó có bộ đếm chương trình (Program Counter) riêng để theo dõi chỉ dẫn nào sẽ thực hiện tiếp theo. Nó cũng có các thanh ghi hệ thống chứa các biến làm việc hiện tại và một ngăn xếp chứa lịch sử thực hiện các chỉ dẫn.
  - Các ưu điểm của luồng bao gồm:
    - Giảm thời gian chuyển ngữ cảnh (\*\*Context switch)
    - Các tài nguyên được cung cấp đồng thời giữa các luồng của cùng một tiến trình.

- Việc giao tiếp giữa các luồng luôn đạt hiệu quả cao (thay vì là tạo tiến trình con)
- Tiết kiệm chi phí hơn việc dùng đa tiến trình.
- Cho phép tận dụng hiệu quả hơn với vi xử lý hiện đại.

#### 4. Quản lý bộ nhớ

- Quản lý bộ nhớ (hay **Memory Management**) là một chức năng của hệ điều hành, đối tượng được nhắm đến chủ yếu là RAM (Random Access Memory). Các công việc của quản lý bộ nhớ sẽ bao gồm:
  - Trao đổi dữ liệu qua lại giữa bộ nhớ RAM và ổ đĩa cứng trong khi một tiến trình được thực hiện.
  - Theo dõi từng vị trí cụ thể của bộ nhớ, bất kể nó được cấp cho một tiến trình nào đó đang hoạt động hoặc vùng nhớ đang không được sử dụng.
  - Kiểm tra dung lượng bộ nhớ được phân bố cho các tiến trình.
  - Quyết định thời gian được cấp phát bộ nhớ với mỗi tiến trình.
  - Theo dõi bất cứ khi nào bộ nhớ được giải phóng hoặc không được phân bố, và ngay lập tức cập nhật trạng thái tương ứng.
  - Tất cả các công đoạn cấp phát, sử dụng, giải phóng hay tiêu hủy đều do bộ phận Memory management của hệ điều hành xử lý.

### 5. Quản lý vào / ra

- Một công việc quan trọng của hệ điều hành là quản lý các thiết bị đầu vào / đầu ra (**Input / Output**) khác nhau, bao gồm chuột, bàn phím, touchpad, ổ đĩa cứng, màn hình, các thiết bị USB, thiết bị kết nối mạng, thiết bị âm thanh, máy in, v.v. Cần thiết phải có hệ thống I / O để nhận các yêu cầu vào / ra dữ liệu của ứng dụng và gửi nó đến thiết bị vật lý, sau đó nhận lại các phản hồi từ thiết bị và gửi đến ứng dụng xử lý tiếp.
  - Thiết bị I / O có thể được chia thành hai loại:
  - Block devices (thiết bị khối): loại thiết bị mà trình điều khiển giao tiếp bằng cách gửi toàn bộ khối dữ liệu. Ví dụ: Ô đĩa cứng, thiết bị USB Flash, máy ảnh USB ...
  - Character devices (thiết bị ký tự): Loại thiết bị mà trình điều khiển giao tiếp bằng cách gửi và nhận các ký tự đơn (byte hoặc mã 8 octa).

# 6. Công nghệ ảo hóa phần cứng

- Ảo hóa (Virtualization) là công nghệ đặc biệt cho phép chúng ta tạo ra nhiều môi trường mô phỏng hoặc tài nguyên chuyên dụng từ một hệ thống phần cứng vật lý duy nhất (Tức là có thể coi như dùng được nhiều máy tính trên một phần cứng duy nhất).
  - Kỹ thuật ảo hóa khá đa dạng, tuy nhiên có thể tóm lại bằng các loại chính sau:
    - + Åo hóa dữ liêu Data Virtualization
    - + Åo hóa máy tính để bàn Desktop Virtualization
    - + Åo hóa máy chủ Server Virtualization
    - + Åo hóa hệ điều hành Operating System Virtualization
    - + Åo hóa các chức năng mạng Network Function Virtualization

### +) Tài liệu tham khảo

- Kiến trúc và thành phần cơ bản của máy tính:
- <a href="https://tino.org/vi/thanh-phan-co-ban-cua-may-tinh/?fbclid=IwAR0LQjFUTf-leoB6vwm5MVmRnyRM6oQD-ojAVOLaBJAi15fH21w8d5wyztM">https://tino.org/vi/thanh-phan-co-ban-cua-may-tinh/?fbclid=IwAR0LQjFUTf-leoB6vwm5MVmRnyRM6oQD-ojAVOLaBJAi15fH21w8d5wyztM</a>
- https://biquyetxaynha.com/hay-neu-thanh-phan-co-ban-cua-maytinh?fbclid=IwAR1nlNOGKOqkO-9lkcsveqvILm4G\_JjrNMJ2akd09iZl1YB7JKN4vapCpo
- Viblo.asia: Hệ điều hành máy tính hoạt động như thế nào:
- <a href="https://viblo.asia/p/he-dieu-hanh-may-tinh-hoat-dong-nhu-the-nao-phan-1-aWj534BbK6m?fbclid=IwAR3p4SDoBxUUTD6M7Q7rzHRafSCFiKfH4feXVk0ObJI8SkI\_vWskvpD8Nic">https://viblo.asia/p/he-dieu-hanh-may-tinh-hoat-dong-nhu-the-nao-phan-1-aWj534BbK6m?fbclid=IwAR3p4SDoBxUUTD6M7Q7rzHRafSCFiKfH4feXVk0ObJI8SkI\_vWskvpD8Nic</a>
- https://viblo.asia/p/he-dieu-hanh-may-tinh-hoat-dong-nhu-the-nao-phan-2-4P856kyBKY3?fbclid=IwAR2ZzIz -CFSFgau0vi2OK0eFvFO9wfc3Pme0GxiJo7L3G5c-fksCsi9UoU

# Phần: PHỤ LỤC

## Phần Code: Cài đặt 10 thuật toán

- 1. Sắp xếp chọn.
  - 1.1 Code bằng C++

```
//Sap xep chon
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
void SapXepChon(int arr[], int n){
    int buoc=1;
    for(int i=0;i<n-1;i++){</pre>
         int min=arr[i], vtri=i;
        //tim ptu nho nhat trong mang va lay gatri
         for(int j=i+1;j<n;j++){</pre>
             if(arr[j]<min){</pre>
                  min=arr[j];
                  vtri=j;
        //doi cho ptu nho nhat cho ptu hien tai va tiep tuc xet tuong tu
         int tmp=arr[i];
         arr[i]=arr[vtri];
         arr[vtri]=tmp;
         cout<<"Buoc "<<buoc<<": ";</pre>
         for(int k=0;k<n;k++){</pre>
             cout<<arr[k]<<" ";</pre>
         cout<<"\n";</pre>
         buoc++;
int main(){
    int t;
    cout<<"Nhap so bo test t = ";</pre>
    cin>>t;
    while(t--){
         cout<<"Nhap so pt mang n = ";</pre>
         cin>>n;
         int arr[n+1];
         cout<<"Nhap vao lan luot cac phan tu mang:\n";</pre>
         for(int i=0;i<n;i++)</pre>
             cin>>arr[i];
         SapXepChon(arr,n);
    return 0;
```

### 1.2 Code bằng **Java**

```
package tt1_sapxepchon;
import java.util.*;
public class TT1_SapXepChon {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner sc = new Scanner(System.in);
        System.out.print("Nhap so bo test t = ");
        int t = sc.nextInt();
        while (t-- > 0) {
            System.out.print("Nhap so pt mang n = ");
            int n = sc.nextInt();
            int arr[] = new int[n + 1];
            System.out.print("Nhap vao lan luot cac phan tu mang:\n");
            for (int i = 0; i < n; i++) {
                arr[i] = sc.nextInt();
            SapXepChon(arr, n);
    public static void SapXepChon(int[] arr, int n) {
        int buoc = 1;
        for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
            int min = arr[i], vtri = i;
            //tim ptu nho nhat trong mang va lay gatri
            for (int j = i + 1; j < n; j++) {
                if (arr[j] < min) {</pre>
                    min = arr[j];
                    vtri = j;
            }
            //doi cho ptu nho nhat cho ptu hien tai va tiep tuc xet tuong tu
            int tmp = arr[i];
            arr[i] = arr[vtri];
            arr[vtri] = tmp;
            System.out.print("Buoc " + buoc + ": ");
            for (int k = 0; k < n; k++) {
                System.out.print(arr[k] + " ");
            System.out.println();
            buoc++;
```

### 2. Phân tích thừa số Nguyên tố

```
//Phan tich thua so nguyen to
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
void ThuaSoNTo(long long n){
   cout<<"1 x ";
   //chay tu 2 -> sqrt(n): so i nho nhat ma n chia het se la so ngto
   for(long i=2;i<=sqrt(n);i++){</pre>
       int dem=0;
       while(n%i==0){
           dem++;
           n/=i;
       if(dem!=0){
           //neu n == 1 thi ko in dau "x" o cuoi va thoat vong for
           if(n==1){
                cout<<i<<"^"<<dem;</pre>
                break;
           //neu ko thi in thua so ngto do + so mu(dem) + dau "x";
                cout<<i<<"^"<<dem<<" x ";</pre>
   //ket qua n sau vong for = 1 hoac = 1 so ngto
   if(n!=1)
       cout<<n<<"^1";  //chi can in so ngto cuoi cung</pre>
   cout<<"\n";</pre>
int main(){
   cout<<"Nhap so bo test t = ";</pre>
   int t;
   cin>>t;
   while(t--){
       cout<<"Nhap 1 so can phan tich thua so nguyen to \nx = ";</pre>
       long long n;
       cin>>n;
       if(n<2)
            cout<<n<<" ko the phan tich thua so nguyen to";</pre>
       else
           ThuaSoNTo(n);
   return 0;
```

## 2.2 Code bằng Java

```
package tt2_phantichthuasontojava;
import java.util.*;
public class TT2 PhanTichThuaSoNToJava {
    public static void main(String[] args) {
        // TODO code application logic here
        Scanner sc = new Scanner(System.in);
        System.out.print("Nhap so bo test t = ");
        int t = sc.nextInt();
        while (t-- > 0) {
            System.out.print("Nhap 1 so can phan tich thua so nguyen to \nx =
");
            long n = sc.nextLong();
            if (n < 2)
                System.out.print(n + " ko the phan tich thua so nguyen to");
            else
                ThuaSoNTo(n);
        }
    public static void ThuaSoNTo(long n) {
        System.out.print("1 x ");
        //chay tu 2 -> sqrt(n): so i nho nhat ma n chia het se la so ngto
        for (long i = 2; i <= Math.sqrt(n); i++) {</pre>
            int dem = 0;
            while (n \% i == 0) {
                dem++;
                n /= i;
            if (dem != 0) {
                //neu n == 1 thi ko in dau "x" o cuoi va thoat vong for
                if (n == 1) {
                    System.out.print(i + "^" + dem);
                    break;
                //neu ko thi in thua so ngto do + so mu(dem) + dau "x";
                else
                    System.out.print(i + "^" + dem + " x ");
        //ket qua n sau vong for = 1 hoac = 1 so ngto
        if (n != 1)
           System.out.print(n + "^1");  //chi can in so ngto cuoi cung
```

```
System.out.println();
}
```

## 3. Tìm kiếm nhị phân

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int TKNhiPhan(int a[], int n, int x){
    int l=0, r=n-1;
    while(l<=r){
         int m = (1+r)/2;
         if(x==a[m])
             return m;
         else if(x<a[m])</pre>
             r=m-1;
         else
             l=m+1;
    return -1;
int main(){
    cout<<"Nhap so bo test t = ";</pre>
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
         cout<<"Nhap so ptu mang \nn = ";</pre>
         int n, x;
         cin>>n;
         cout<<"Nhap lan luot cac ptu cua mang:\n";</pre>
         int a[n+1];
         for(int i=0;i<n;i++)</pre>
             cin>>a[i];
         cout<<"Nhap phan tu can tim kiem trong mang: \nx = ";</pre>
         cin>>x;
         cout<<"Mang sau khi duoc sap xep:\n";</pre>
         sort(a, a + n);
         for(int i=0;i<n;i++)</pre>
             cout<<a[i]<<" ";
         cout<<endl;</pre>
         int ans = TKNhiPhan(a, n, x);
         if(ans==-1)
             cout<<x<<" ko xuat hien trong mang can tim"<<endl;</pre>
         else
```

```
cout<<x<<" nam o vi tri thu "<<ans+1<<" trong mang can tim"<<endl;
    cout<<endl;
}
return 0;
}</pre>
```

## 3.2 Code bằng **Python**

```
#TT3 TimKiemNhiPhan
def TKNhiPhan(arr, n, x): #ham tim kiem nhi phan (chat nhi phan)
    1=0
    r=n-1
    while(1<=r):
        m=int((1+r)/2)
        if(x==arr[m]):
            return m
        elif (x<arr[m]):</pre>
            r=m-1
        else:
            l=m+1
print("Nhap so bo test t = ", end="")
t=int(input())
while(t>0):
    t=t-1
    print("Nhap so ptu mang \nn = ", end="")
    n=int(input())
    print("Nhap lan luot cac ptu cua mang:")
    arr=[]
    for i in range(n):
        arr.append(int(input()))
    print("Nhap phan tu can tim kiem trong mang: \nx = ", end="")
    x=int(input())
    print("Mang sau khi duoc sap xep la:")
    arr.sort()
    for i in range(n):
        print(arr[i], end=" ")
    print()
    ans = TKNhiPhan(arr, n, x)
    if(ans==-1):
        print(x, "ko xuat hien trong mang can tim", sep=" ")
    else:
        print(x,"nam o vi tri thu", ans+1, "trong mang can tim", sep=" ")
```

# 4. hàng đợi ưu tiên (nối dây)

## 4.1 Code bằng C++

```
//TT4: Hang doi uu tien (BT noi day)
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long noiday1(int a[],int n){
    priority_queue<int, vector<int>, greater<int> > qu;
    long long i,j,x,x1,x2,ans=0;
    for(i=0;i<n;i++)</pre>
        qu.push(a[i]);
    while(qu.size()>1){
        x1=qu.top(); qu.pop();
        x2=qu.top(); qu.pop();
        x=x1+x2;
        ans=ans+x;;
        qu.push(x);
    return ans;
int main(){
    ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie(0);
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
        int n,i,j;
        cin>>n;
        int a[n];
        for(i=0;i<n;i++)
            cin>>a[i];
        long long x=noiday1(a,n);
        cout<<x<<endl;</pre>
    return 0;
```

# 4.2 Code bằng **Python**

```
#TT4_NoiDay_HangDoiUuTien
class PriorityQueue():
    def __init__(self):
        self.queue = []

def __str__(self):
        return ' '.join([str(i) for i in self.queue])

def isEmpty(self):  # method kiem tra queue co trõng ko: len(queue) = 0
        return len(self.queue) == 0

def push(self, item): # method chen 1 phan tu vao queue
        self.queue.append(item)
```

```
#trong python: 1 ham vua co the kieu void vua co the kieu return
    #-> tich hop pop() va top() thanh delete (mean: vua lay ra ptu theo muc do
uu tien, vua xoa ptu do luon khoi queue)
    # method lay ra một phần tử trong queue dựa trên mức độ ưu tiên (sau khi
sap xep theo priority queue)
   def delete(self):
        try:
            min val = self.queue[1]
                                            #lay ptu dau tien la min
            for i in range(len(self.queue)):
                if self.queue[i] < self.queue[min val]:</pre>
                    min val = i
            item = self.queue[min_val]
            del self.queue[min val]
            return item
        except IndexError:
            print()
            exit()
def NoiDay(arr, n):
    myQueue=PriorityQueue()
    ans=0
    for i in range(n):
        myQueue.insert(arr[i])
    while(len(myQueue)>1):
        x1=myQueue.delete()
        x2=myQueue.delete()
        x=x1+x2
        ans=ans+x
        myQueue.push(x)
    return ans
print("Nhap so bo test t = ", end="")
t=int(input())
while(t>0):
    t=t-1
    print("Nhap so ptu mang \nn = ", end="")
    n=int(input())
    arr=[]
    for i in range(n):
        arr.append(int(input()))
    ans=NoiDay(arr, n)
    print("Tong chi phi noi day nho nhat la:", ans)
```

# 5. Sinh tổ hợp Ngược

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int a[500];
bool dd;
void HienThi(int a[],int k){
    for(int i=1;i<=k;i++)</pre>
        cout<<a[i];</pre>
    cout<<" ";</pre>
void SinhToHopNGUOC(int a[], int n, int k){ //---ham sinh to hop nguoc
    int i=k, tmp=n;
      while(a[i]==a[i-1]+1){
        i--;
        if(i==1)
            break;
      //vd: 123 -> i=1 && a[1]==1 thi dd=false de stop
    if(i==1 && a[1]==1)
        dd=false;
    else{
        a[i]--;
        for(int j=k;j>i;j--){
            a[j]=tmp;
             tmp--;
void Solve(int n, int k){
    if(k>n)
        cout<<"n va k nhap vao ko the sinh to hop nguoc!"<<endl;</pre>
    else{
        cout<<"Sinh to hop nguoc chap "<<k<<" cua "<<n<<" la:"<<endl;</pre>
                                       // loai bo truong hop a[0] = 0
        a[0]=-1;
        for(int i=1;i<=k;i++)</pre>
             a[i]=n-k+i;
        dd=true;
        while(dd){
                                        // ket thuc vong lap khi dd = false
            HienThi(a, k);
             SinhToHopNGUOC(a, n, k);
        cout<<endl;</pre>
int main(){
```

```
cout<<"Nhap so bo test t = ";
int t;
cin>>t;
while(t--){
    cout<<"Nhap n = ";
    int n, k;
    cin>>n;
    cout<<"Nhap k = ";
    cin>>k;
    Solve(n, k);
}
return 0;
}
```

### 5.2 Code bằng C#

```
using System;
namespace TT5_SinhToHopNguocCS
    class Program
        static int[] a =new int[500];
        static bool dd;
        public static void Main(string[] args)
            Console.Write("Nhap so bo test t = ");
            int t = Convert.ToInt32(Console.ReadLine());
            while (t-- > 0)
                Console.Write("Nhap n = ");
                int n = Convert.ToInt32(Console.ReadLine());
                int k = Convert.ToInt32(Console.ReadLine());
                Solve(n, k);
        public static void HienThi(int[] a, int k)
            for (int i = 1; i <= k; i++)
               Console.Write(a[i]);
            Console.Write(" ");
        }
        public static void SinhToHopNGUOC(int[] a, int n, int k)
            int i = k, tmp = n;
            while (a[i] == a[i - 1] + 1)
```

```
i--;
                if (i == 1)
                    break;
            //vd: 123 -> i=1 && a[1]==1 thi dd=false de stop
            if (i == 1 && a[1] == 1)
                dd = false;
            else
                a[i]--;
                for (int j = k; j > i; j--)
                    a[j] = tmp;
                    tmp--;
        public static void Solve(int n, int k)
            if (k > n)
                Console.WriteLine("n va k nhap vao ko the sinh to hop
nguoc!");
            else
                Console.WriteLine("Sinh to hop nguoc chap {0} cua {1} la:", k,
n);
                                            // loai bo truong hop a[0] = 0
                a[0] = -1;
                for (int i = 1; i <= k; i++)
                    a[i] = n - k + i;
                dd = true;
                while (dd)
                                            //ket thuc vong lap khi dd = false
                    HienThi(a, k);
                    SinhToHopNGUOC(a, n, k);
                Console.WriteLine();
```

#### 6. Sinh hoán vị

```
//Sinh hoan vi
#include<bits/stdc++.h>
```

```
using namespace std;
int dd, a[100];
void SinhHoanVi(int a[], int n){
    int i=n-1;
    while(a[i]>a[i+1])
        i--;
    if(i==0)
        dd=0;
    else{
        int j=n;
        while(a[i]>a[j])
            j--;
        swap(a[i], a[j]);
        int l=i+1, r=n;
        while(l<r){
             swap(a[1], a[r]);
             1++; r--;
void HienThi(string str, int a[], int n){
    for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
        cout<<str[a[i]-1]<<" ";
    cout<<endl;</pre>
int main(){
    cout<<"Nhap so bo test t = ";</pre>
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
        cout<<"Nhap 1 chuoi can hoan vi (0 < length < 15)\nstring = ";</pre>
        string str;
        cin>>str;
        int n=str.length();
        if(n>0 && n<15){
             cout<<"Chuoi sau khi duoc hoan vi lan luot la:"<<endl;</pre>
             for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
                 a[i]=i;
             dd=1;
             while(dd==1){
                 HienThi(str,a,n);
                 SinhHoanVi(a,n);
        else
             cout<<"Chuoi qua dai, ko the thuc thi"<<endl;</pre>
```

```
return 0;
}
```

### 6.2 Code bằng C#

```
using System;
namespace TT6_SinhHoanViCS
    class Program
        static int[] a = new int[100];
        static int dd;
        static void Main(string[] args)
            Console.Write("Nhap so bo test t = ");
            int t = Convert.ToInt32(Console.ReadLine());
            while (t-- > 0)
                Console.Write("Nhap 1 chuoi can hoan vi (0 < length < 15)</pre>
\nString = ");
                string str = Console.ReadLine();
                int n = str.Length;
                if (n > 0 && n < 15)
                    Console.WriteLine("Chuoi sau khi duoc hoan vi lan luot
la:");
                    for (int i = 1; i <= n; i++)
                        a[i] = i;
                    dd = 1;
                    while (dd == 1)
                        HienThi(str, a, n);
                        SinhHoanVi(a, n);
                else
                    Console.WriteLine("Chuoi qua dai, ko the thuc thi");
        public static void HienThi(string str, int[] a, int n)
            for (int i = 1; i <= n; i++)
                Console.Write("{0} ", str[a[i] - 1]);
            Console.WriteLine();
        public static void SinhHoanVi(int[] a, int n)
```

```
int i = n - 1;
    while (a[i] > a[i + 1])
    if (i == 0)
        dd = 0;
    else
        int j = n;
        while (a[i] > a[j])
            j--;
        swap(ref a[i], ref a[j]);
        int l = i + 1, r = n;
        while (1 < r)
            swap(ref a[1], ref a[r]);
            1++; r--;
public static void swap(ref int a, ref int b)
    a = a + b;
    b = a - b;
    a = a - b;
```

## 7. Dãy con tăng dài nhất (QHĐ)

```
//TT7: Day con tang dai nhat (QHD)
#include<iostream>
#include<algorithm>
using namespace std;
int daycontang(int a[],int n){
   int i,j,f[n];
   for(i=0;i<n;i++)
       f[i]=1;
   for(j=0;i<n;i++){
       if(a[j]<a[i]){
            f[i]=max(f[i],f[j]+1);
        }
    }
   sort(f,f+n);</pre>
```

```
return f[n-1];
}
int main(){
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
        int n,i,j;
        cin>>n;
        int a[n];
        for(i=0;i<n;i++)
            cin>>a[i];
        cout<<daycontang(a,n)<<endl;
    }
    return 0;
}</pre>
```

# 8. Sàng nguyên tố

```
//TT: Sang nguyen to
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
void SangNguyenTo(int n){
    bool sang[n+1];
    int i, j;
    for(i=0;i<=n;i++)</pre>
         sang[i]=true;
    sang[0]=sang[1]=false;
    for(i=2;i<=sqrt(n);i++){</pre>
        if(sang[i]==true){
             for(int j=2; j<=n/i;j++)</pre>
                 sang[i*j]=false;
         }
    for(i=0;i<=n;i++){
        if(sang[i]==true)
             cout<<i<<" ";
    cout<<endl;</pre>
int main(){
    cout<<"Nhap so bo test t = ";</pre>
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
```

```
cout<<"Nhap n = ";
   int n;
   cin>>n;
   cout<<"Sang nguyen to tu 0 den "<<n<<" la:"<<endl;
   SangNguyenTo(n);
}
return 0;
}</pre>
```

#### 9.Dijkstra

```
//TT9 Dijkstra: giai thuat tim duong di ngan nhat
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define MAX 50
#define TRUE 1
#define FALSE 0
#define VOCUNG 100000000
//so đinh, dinh dau va dinh cuoi
int n, s, t;
//mang danh dau duong di, mang dd khoang cach, dd dinh dc gan nhan
int truoc[MAX], d[MAX], chuaxet[MAX];
//ma tran trong so
int matrix[MAX][MAX];
//ham hien thi duong di
void HienThi(){
    cout<<"Duong di ngan nhat tu "<<(char)(s + 'A' - 1)<<" den "<<(char)(t +</pre>
'A' - 1)<<" la:"<<endl;
    cout<<(char)(t + 'A' - 1)<<" <= "; //inra dinh cuoi thoe kieu char.</pre>
    int i = truoc[t];
    while(i != s){
        cout<<(char)(i + 'A' - 1)<<" <= "; //inra ket qua theo kieu char.</pre>
        i = truoc[i];
    cout<<(char)(s + 'A' - 1)<<endl;  //inra dinh dau thoe kieu char.</pre>
    cout<<"Do dai duong di la: "<< d[t]<< endl;</pre>
    cout<<endl;</pre>
//giai thuat dijkstra timm duong di ngan nhat
void Dijkstra() {
    int u, minp;
    //khoi tao nhan tam thoi cho cac dinh.
    for (int v = 1; v <= n; v++) {
        d[v] = matrix[s][v];
       truoc[v] = s;
```

```
chuaxet[v] = FALSE;
    }
    truoc[s] = 0;
    d[s] = 0;
    chuaxet[s] = TRUE;
    while (!chuaxet[t]) {
        minp = VOCUNG;
        for (int v = 1; v \leftarrow n; v++) { //tim dinh u sao cho d[u] là nho nhat
            if ((!chuaxet[v]) && (minp > d[v])) {
                u = v;
                minp = d[v];
        if (!chuaxet[t]) {
    fan (:
        chuaxet[u] = TRUE;
                                          //gan nhan lai cho cac dinh.
            for (int v = 1; v <= n; v++) {
                if ((!chuaxet[v]) && (d[u] + matrix[u][v] < d[v])) {
                     d[v] = d[u] + matrix[u][v];
                    truoc[v] = u;
int main() {
    cout<<"Nhap so bo test t = ";</pre>
    int test;
    cin>>test;
    while(test--){
        cout<<"Nhap so dinh do thi: n = ";</pre>
        cin >> n;
        cout<< "Nhap dinh dau do thi: s = ";</pre>
        cin >> s;
        cout<< "Nhap dinh cuoi do thi t = ";</pre>
        cin >> t;
        cout<<"Nhap cac ptu ma tran cua do thi:"<<endl;</pre>
        for (int i = 1; i <= n; i++){
            for (int j = 1; j <= n; j++){
                cin >> matrix[i][j];
                if(matrix[i][j] == 0)
                    matrix[i][j] = VOCUNG;
        Dijkstra();
        HienThi();
    return 0;
```

#### 10.Quân hậu

```
//TT10: Bai toan 8 Quan hau
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int a[100];
void HienThi(int n){
    for(int i=1; i<=n; i++)</pre>
        cout<<a[i]<<" ";
    cout<<endl;</pre>
//ham kiem tra cac TH dat quan hau co t/m ko, tra ve true neu t/m
bool Check(int c, int r){
    for(int i=1; i<c ;i++)</pre>
        if(a[i] == r || abs(a[i]-r) == abs(i-c))
            return false;
    return true;
void Try(int i,int n){
    for(int j=1; j<=n; j++){ //dat hau vao cac cot tu 1 den 8
        if(Check(i, j)){      //neu co the dat thi dat hau vao
            a[i] = j;
            if(i==n)
                                 //kiem tra du 8 o thi inra
                 HienThi(n);
            Try(i+1, n);
int main(){
    cout<<"Nhap so bo test t = ";</pre>
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
        cout<<"Nhap do rong ban co nxn de kiem tra quan hau!\nn = ";</pre>
                         //ban co vua la n = 8
        cin>>n;
        cout<<"Vi tri co the dat cac quan Hau theo thu tu la:"<<endl;</pre>
        Try(1,n);
        return 0;
```